

Multi-Cloud Engineering Program

Parte 12 — Arquitectura cloud-native y sistemas distribuidos

12 clases · 52 horas

Cuaderno de una sola parte: su introducción, sus clases completas y sus evaluaciones.

Extracto del manual integral, generado desde las mismas fuentes versionadas.

Alcance de este cuaderno

Componente	Cobertura
Parte	12 de 23
Clases	145–156
Evaluaciones	12
Horas estimadas	52

Índice

Alcance de este cuaderno	2
Índice	3
Parte 12 — Arquitectura cloud-native y sistemas distribuidos	4
145 — Requisitos, restricciones y atributos de calidad	6
146 — Twelve-Factor App y configuración cloud-native	16
147 — DDD, bounded contexts y ownership de datos	26
148 — Monolito modular, microservicios y función	36
149 — CAP, PACELC y consistencia por operación	46
150 — Replicación, particionado y consenso	55
151 — Fallos parciales y patrones de resiliencia	65
152 — Service discovery, malla y comunicación	75
153 — Contratos API, compatibilidad y evolución	85
154 — Multi-tenancy, aislamiento y noisy neighbor	94
155 — Rendimiento, costo, seguridad y operabilidad	104
156 — Proyecto: revisión de arquitectura con ADR	114

Parte 12 — Arquitectura cloud-native y sistemas distribuidos

← Parte 11 · Índice completo · Parte 13 →

Descargar: Esta parte en PDF · Manual integral

Nivel: avanzado-experto · Clases: 12 · Duración sugerida: 6–8 semanas

Tomar decisiones de arquitectura con compensaciones explícitas y evidencia.

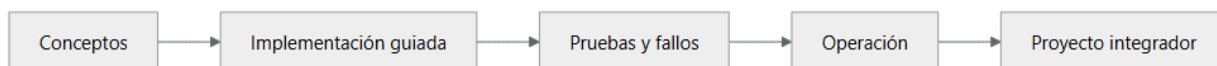
Resultados de la parte

Al completar esta parte podrás explicar el dominio con lenguaje independiente del proveedor, implementar sus mecanismos esenciales, diagnosticar fallos y defender decisiones mediante evidencia, costo, seguridad y objetivos de confiabilidad.

Modelo mental

Una arquitectura es un conjunto de decisiones costosas de cambiar; su calidad se juzga contra escenarios concretos, no por la cantidad de servicios usados.

Secuencia



Clases

ID	Clase	Laboratorio	Horas
145	Requisitos, restricciones y atributos de calidad	architecture	4
146	Twelve-Factor App y configuración cloud-native	architecture	4
147	DDD, bounded contexts y ownership de datos	architecture	4
148	Monolito modular, microservicios y función	decision	4
149	CAP, PACELC y consistencia por operación	distributed	4
150	Replicación, particionado y consenso	distributed	4
151	Fallos parciales y patrones de resiliencia	reliability	4
152	Service discovery, malla y comunicación	network	4
153	Contratos API, compatibilidad y evolución	api	4
154	Multi-tenancy, aislamiento y noisy neighbor	architecture	4
155	Rendimiento, costo, seguridad y operabilidad	decision	4
156	Proyecto: revisión de arquitectura con ADR	capstone	8

Evaluación de la parte

- 35 % laboratorios y evidencia reproducible.
- 25 % retos verificables.
- 20 % decisiones y ADR.
- 10 % seguridad, confiabilidad y costo.

- 10 % proyecto integrador de la parte.

Se aprueba con 80 % de clases en nivel B o superior y el proyecto integrador reproducible.

Pauta bibliográfica

- Cloud Native Patterns — Cornelia Davis.
- Building Microservices — Sam Newman.
- Release It! — Michael Nygard.
- Designing Data-Intensive Applications — Martin Kleppmann.

145 — Requisitos, restricciones y atributos de calidad

Parte: 12 — Arquitectura cloud-native y sistemas distribuidos Nivel: avanzado-experto · Horas estimadas: 4
Laboratorio: architecture · Estado: EXECUTABLECORE

Propósito

Abrir la parte de arquitectura por donde de verdad se decide: no por lo que el sistema hace, sino por cómo tiene que hacerlo y a qué precio. Dos sistemas con las mismas funciones y exigencias distintas de latencia, disponibilidad o consistencia no se parecen en nada por dentro. La clase enseña a escribir esas exigencias en forma comprobable en vez de adjetivos, a reconocer que se contradicen entre sí y por tanto se ordenan en vez de maximizarse, y a tratar las restricciones —presupuesto, plazos, normativa y tamaño del equipo— como lo que son: parte del diseño.

Resultados de aprendizaje

Al finalizar podrás:

1. Escribir exigencias como escenarios con números en vez de adjetivos.
2. Relacionar cada atributo con las decisiones de arquitectura que fuerza.
3. Ordenar los atributos cuando entran en conflicto, en vez de exigirlos todos.
4. Distinguir restricción de requisito y tratar el equipo como restricción.
5. Interrogar un requisito hasta saber qué pasa si no se cumple.

Conceptos centrales

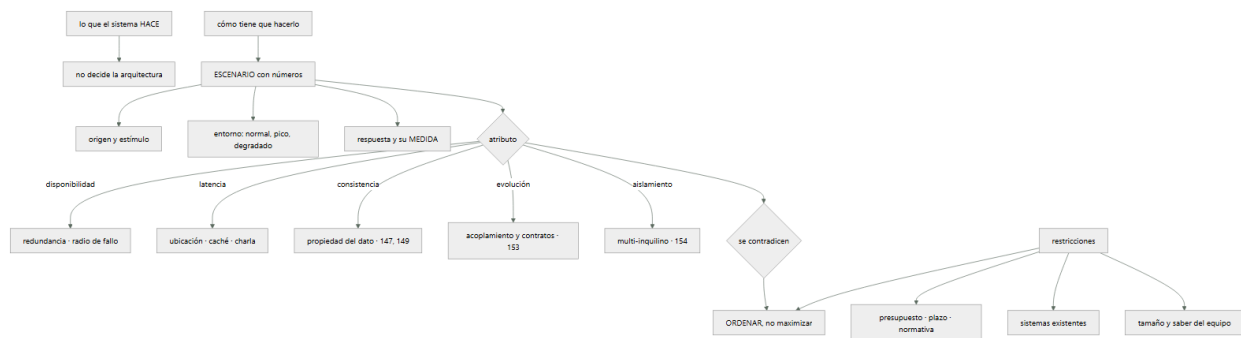
Concepto	Comprensión verificable
atributo de calidad	Propiedad del sistema que no es una función: latencia, disponibilidad, consistencia, evolución, coste, operabilidad.
escenario	Enunciado con origen, estímulo, entorno, respuesta y medida. Convierte un adjetivo en algo que se puede comprobar.
restricción	Condición dada que no se negocia: presupuesto, plazo, normativa, sistemas existentes, tamaño y conocimientos del equipo.
conflicto entre atributos	Mejorar uno empeora otro. Es la razón por la que se ordenan en vez de exigirlos todos.
orden de prioridad	Lista corta de atributos que ganan cuando hay que elegir. Una lista de doce igual de críticos no decide nada.
consecuencia del incumplimiento	Qué pasa de verdad si no se cumple un requisito. Es la pregunta que revela si el número es real.

Modelo mental

Una arquitectura es un conjunto de decisiones costosas de cambiar; su calidad se juzga contra escenarios concretos, no por la cantidad de servicios usados.

Aplicado a esta clase, separa siempre cuatro planos: intención (qué necesita el usuario), configuración (qué declaramos), estado observado (qué existe de verdad) y evidencia (cómo sabemos que cumple). Confundirlos produce diseños que se ven correctos en un diagrama pero fallan al operar.

■ Flujo de razonamiento



Desarrollo

1. Lo que decide la arquitectura no es la función

Dos sistemas pueden tener la misma lista de funciones y no parecerse en nada:

una tienda con 200 pedidos al día
una tienda con 200 pedidos por segundo

mismas funciones
y ninguna decisión de arquitectura en común

Lo que las separa son los atributos de calidad, y su problema habitual es que se enuncian como adjetivos:

«tiene que ser escalable»	¿cuánto, en cuánto tiempo, a qué coste?
«tiene que ser rápido»	¿qué operación, con qué carga, qué percentil?
«tiene que ser seguro»	¿frente a qué amenaza? clase 136
«tiene que ser fiable»	¿qué significa fallar? clase 126

Ninguno de esos cuatro permite decidir nada. Y la corrección es escribirlos como escenarios, con cinco partes:

ORIGEN	quién o qué provoca la situación
ESTÍMULO	qué ocurre
ENTORNO	en qué condiciones: normal, pico, con una dependencia caída
RESPUESTA	qué debe hacer el sistema
MEDIDA	con qué número se comprueba

Y el mismo requisito, escrito bien:

mal «el catálogo tiene que ser rápido»

bien «un cliente que abre una ficha de producto (origen y estímulo)
durante la campaña de noviembre, con 5.000 peticiones por
segundo (entorno), recibe la página completa (respuesta)
en menos de 500 ms en el percentil 99 (medida)»

Y la propiedad que lo hace útil: se puede comprobar. Con la clase 129 se mide, con la 126 se convierte en objetivo y con la 131 se ensaya el entorno degradado.

Y conviene escribir también los escenarios de cambio, que son los que deciden el acoplamiento:

«añadir un método de pago nuevo, sin tocar el servicio de pedidos,
en menos de una semana y sin parada»

«cambiar el proveedor de envíos afectando a un solo servicio»

«dar de alta un cliente empresarial con sus propios datos aislados
en menos de un día»

Y los de operación, que la parte 10 dejó claros y que casi nunca se escriben:

«cuando el servicio de pagos se degrada, el sistema sigue aceptando
pedidos y alguien se entera en menos de dos minutos»

2. Qué decisión fuerza cada atributo

Los atributos que de verdad mueven la arquitectura, con lo que fuerzan y dónde se desarrolla en esta parte:

DISPONIBILIDAD
fuerza redundancia, conmutación, radio de fallo, dependencias opcionales
→ y su techo lo fija la cadena de dependencias clase 126

LATENCIA

fuerza ubicación de los datos, caché, y sobre todo NÚMERO DE SALTOS
→ cada frontera de servicio añade red, serialización y cola

CAUDAL Y CRECIMIENTO

fuerza particionado, ausencia de estado local y colas
clases 110, 150

CONSISTENCIA

fuerza quién es dueño de cada dato y qué es síncrono
clases 147, 149

EVOLUCIÓN

fuerza acoplamiento, contratos y fronteras de equipo
clases 148, 153

AISLAMIENTO

fuerza el modelo multi-inquilino y el reparto de recursos
clase 154

OPERABILIDAD

fuerza observabilidad, procedimientos y capacidad de intervenir
parte 10

COSTE

atraviesa todos los anteriores
clase 155

Y una observación que este programa ya ha demostrado tres veces y que conviene tener presente aquí: la latencia la deciden los saltos, no la velocidad de cada componente. La escalera de 340 consultas de la clase 124 y el abanico con rezagado son problemas de arquitectura, no de código.

Los conflictos, que son la parte que hay que aceptar:

consistencia fuerte	↔	disponibilidad y latencia	clase 149
latencia baja	↔	coste (réplicas, caché, cercanía)	
aislamiento por inquilino	↔	coste y aprovechamiento	clase 154
flexibilidad	↔	simplicidad y operabilidad	
seguridad	↔	facilidad de uso	clase 133
evolución independiente	↔	consistencia entre servicios	

Y de ahí la regla central de la clase:

NO SE MAXIMIZAN: SE ORDENAN

una lista de tres atributos que ganan cuando hay conflicto
es una decisión
una lista de doce «todos críticos» es no haber decidido

Y el complemento honesto, que casi nunca se escribe y evita discusiones eternas:

lo que NO se está optimizando
«no optimizamos para más de 10.000 clientes simultáneos»
«no optimizamos para despliegues sin ninguna parada en la base»
«no optimizamos coste por debajo de X mientras crezcamos»

Un diseño sin esa lista se defiende mal, porque cualquiera puede exigirle algo que nunca se propuso.

3. Restricciones, incluida la gente

Las restricciones no se negocian; se aceptan y se diseñan con ellas.

PRESUPUESTO Y PLAZO	lo que hay y para cuándo	
NORMATIVA	residencia, retención, evidencia	clase 141
SISTEMAS EXISTENTES	lo que no se puede tocar o sustituir ahora	
CONTRATOS	proveedores con los que ya se trabaja	
CONOCIMIENTOS DEL EQUIPO	lo que el equipo sabe operar	
TAMAÑO DEL EQUIPO	cuánta gente hay para mantener esto	

Y las dos últimas se ignoran sistemáticamente, aunque son de las más determinantes:

un sistema repartido en quince servicios con cuatro personas
→ nadie puede estar de guardia de quince cosas
→ y cada servicio necesita su canalización, su vigilancia y sus procedimientos: partes 08 y 10

la forma de comunicación de los equipos acaba reflejándose en la forma del sistema

- dos equipos que no hablan producirán una frontera dura entre sus partes, exista o no en el diseño
- y un servicio compartido por cuatro equipos tendrá cuatro dueños, que es lo mismo que ninguno

lev 20

Interrogar un requisito es la técnica que más tiempo ahorra. Las preguntas, en orden:

- La primera y la quinta son las que separan un requisito de un deseo, y conviene hacerlas siempre, aunque incomoden.

El resultado de esta clase es un documento corto que alimenta a todas las demás de la parte:

- Y cómo se usa después, que es lo que lo hace algo más que un trámite:

Y la propiedad que decide si sobrevive: los escenarios caducan.

- el tráfico crece o decrece
- aparece una normativa nueva
- cambia el modelo de negocio
- el equipo se dobla o se reduce a la mitad
- y una arquitectura correcta para los escenarios de hace tres años puede ser incorrecta hoy sin que nada haya fallado

Y dos antipatrones frecuentes de esta materia:

DISEÑAR PARA UNA ESCALA QUE NO EXISTE

- «por si llegamos a un millón de usuarios»
- se paga complejidad hoy por un escenario incierto
- la pregunta 2 y la 4 lo resuelven

NO DISEÑAR PARA UNA ESCALA QUE SÍ LLEGA
ignorar un crecimiento conocido porque «ya lo veremos»
→ y entonces se paga una migración: clases 110 y 114

Y el criterio entre los dos: diseñar para el escenario conocido y dejar abierta la puerta al siguiente, sabiendo cuáles son las decisiones que no se podrán deshacer —clave de partición, número de particiones, propiedad de los datos— y decidiendo esas con más cuidado que las demás.

Y la lista de comprobación de la clase:

- cada exigencia está escrita como escenario con medida
- hay escenarios de cambio y de operación, no solo de rendimiento
- los atributos están ordenados: tres ganan cuando hay conflicto
- está escrito lo que NO se optimiza
- las restricciones incluyen tamaño y conocimientos del equipo
- hay un equipo detrás de cada frontera que se quiera dura
- cada requisito ha pasado por las cinco preguntas
- los escenarios llevan fecha y quién los dio por bueno
- se sabe cuáles de las decisiones derivadas serán irreversibles

Y el cierre que enlaza con la clase siguiente: antes de decidir cómo se divide el sistema, conviene fijar cómo se comporta cada pieza para que pueda vivir en la nube —arrancar, configurarse, escalar y morir sin ceremonia—, que es la materia de la clase 146.

Ejemplo trabajado

CloudShop va a rediseñar su plataforma y empieza escribiendo los escenarios. El ejercicio dura dos sesiones y produce tres resultados: dos exigencias que se contradicen, un requisito que nadie pudo justificar y una restricción que nadie había puesto por escrito.

Los escenarios, tal como quedaron.

- E1 RENDIMIENTO
un cliente abre una ficha de producto durante la campaña de noviembre,
con 5.000 peticiones/s
→ página completa en menos de 500 ms, percentil 99
- E2 DISPONIBILIDAD
el proveedor de pago deja de responder durante 30 minutos
→ el sistema sigue aceptando pedidos y los cobra después
→ ningún pedido perdido; el cliente ve un estado «en proceso»
- E3 CONSISTENCIA
dos clientes compran la última unidad con 50 ms de diferencia
→ uno la consigue y el otro recibe un mensaje claro
→ nunca se venden dos
- E4 CAMBIO
añadir un método de pago nuevo
→ sin tocar el servicio de pedidos, en menos de una semana,
sin parada
- E5 AISLAMIENTO
dar de alta un cliente empresarial con datos separados
→ en menos de un día, sin que su carga afecte a los demás
- E6 OPERACIÓN
una dependencia se degrada
→ alguien se entera en menos de 2 minutos y el sistema sigue
sirviendo lo que no depende de ella
- E7 CRECIMIENTO
el número de pedidos se multiplica por 4 en 18 meses
→ sin rediseño y con coste por pedido que no suba
- E8 NORMATIVO
un cliente europeo exige que sus datos no salgan del espacio europeo
→ incluidos registros, telemetría y copias clase 141

El conflicto: E2 contra E3.

- E2 pide seguir aceptando pedidos con el pago caído
- E3 pide no vender nunca dos veces la última unidad

y si el pago está caído y se acepta el pedido:
o se reserva la unidad sin cobrar → se puede quedar reservada

o no se reserva

→ se puede vender dos veces

No hay solución que cumpla los dos al 100 %. La discusión duró cuarenta minutos y terminó con una decisión explícita:

prioridad E3 gana sobre E2
concreción con el pago caído se acepta el pedido y SE RESERVA
la unidad, con caducidad de 2 horas
si el pago no se completa en 2 horas, se libera y se avisa
consecuencia aceptada
unidades reservadas y no vendidas durante una caída larga
→ medido después: 41 unidades en 6 meses

Y esa decisión fija, sin haber hablado todavía de tecnología, que el inventario es dueño de la reserva y que el pago es asíncrono, que es lo que la clase 147 formalizará.

El orden de atributos.

La primera propuesta tenía nueve atributos «críticos». Al forzar el orden:

1. CORRECCIÓN DE LOS DATOS no vender dos veces, no cobrar dos veces,
no perder pedidos
2. DISPONIBILIDAD del flujo de compra
3. EVOLUCIÓN poder añadir integraciones sin tocar el núcleo

lo que cede cuando hay conflicto
latencia (hasta el límite de E1)
coste (hasta el límite del presupuesto)
aislamiento por inquilino más allá de lo que exige E5

Y lo que no se optimiza, escrito:

no se optimiza para más de 30.000 clientes simultáneos
no se optimiza para despliegues sin ninguna parada en migraciones
de esquema mayores
no se optimiza para multi-proveedor activo-activo
no se optimiza para latencia por debajo de 200 ms fuera de Europa

La última evitó, meses después, una discusión sobre una red de distribución global que nadie necesitaba.

El requisito que nadie pudo justificar.

requisito propuesto «disponibilidad del 99,99 %»

pregunta 1 ¿qué pasa si no se cumple?
→ «perderíamos ventas»
→ ¿cuántas? Nadie lo había calculado

cálculo hecho en la sesión
99,9 % → 43 min al mes de indisponibilidad
99,99 % → 4 min al mes
diferencia 39 min al mes
ventas en 39 minutos, a la media ~2.100 €

pregunta 3 ¿a qué coste?
estimación del salto: redundancia entre regiones,
bases activas en dos sitios, ensayos ~14.000 €/mes

Dos mil cien euros de pérdida evitada por catorce mil de coste. El requisito se cambió a 99,9 %, y la conversación duró veinte minutos porque había números.

Y el matiz que se añadió y que sí importaba:

lo que de verdad preocupaba no era el tiempo total,
sino perder pedidos durante la caída
→ y eso lo resuelve E2, que es mucho más barato
→ el requisito estaba mal expresado, no era exagerado

La restricción que nadie había escrito.

personas en el equipo de producto 9
servicios que se proponía tener 22
guardia rotatoria, 4 personas

cuentas hechas en la sesión
22 servicios × canalización, vigilancia, procedimientos,
objetivos y guardia

→ 2,4 servicios por persona, contando solo el mantenimiento

Y la conclusión, que cambió el diseño antes de empezarlo:

restricción escrita	«el equipo puede operar entre 6 y 8 servicios»
consecuencia	la propuesta de 22 se descartó en esta sesión, no seis meses después

Y se anotó la regla del apartado tercero: cada frontera dura necesita un equipo detrás; con dos equipos, dos o tres fronteras.

Lo que estos escenarios decidieron después.

E3 + prioridad 1	el inventario es dueño de la reserva	clase 147
E2	el pago es asíncrono, con compensación	clase 116
E1	caché del catálogo y pocos saltos	clases 111, 148
E4	contrato estable de pagos	clase 153
E5	aislamiento por esquema, no por servicio	clase 154
E7	clave de partición pensada para 4x	clases 110, 150
E8	región europea y depuración de telemetría	clase 141
restricción de equipo	6-8 servicios, no 22	clase 148

Ocho escenarios y una restricción decidieron ocho cosas antes de escribir una línea de código.

A los dieciocho meses: la revisión.

escenarios que seguían siendo válidos	6 de 8
E7 (x4 en 18 meses)	se cumplió: x3,7. Sin rediseño. ✓
E5	cambió: hay 3 clientes empresariales que exigen datos en su propia región → escenario reescrito
E1	cambió: la campaña de noviembre dejó de celebrarse (clase 142) → el pico de referencia bajó a 2.100/s → y eso hizo revisable el compromiso

decisiones revisadas por el cambio de escenarios	2
--	---

Y el segundo caso es el que enseña la lección del apartado cuarto: una arquitectura correcta para los escenarios de hace dos años puede ser cara hoy sin que nada haya fallado, y solo se detecta si los escenarios llevan fecha y se revisan.

El resultado del ejercicio.

exigencias escritas como adjetivos	9	0
escenarios con medida	0	8
atributos «críticos»	9	3
lo que no se optimiza, escrito	no	4 puntos
restricciones escritas	2	6
requisitos retirados tras interrogarlos	—	1
conflictos entre atributos resueltos explícitamente	0	1
decisiones de arquitectura derivadas	—	8
escenarios con fecha y responsable	no	sí

La lección que esta clase abre para la parte 12: la sesión decidió ocho cosas de arquitectura sin nombrar ni una tecnología, y las decidió porque había números. El requisito del 99,99 % se cayó al preguntar qué costaba y qué evitaba; la propuesta de veintidós servicios se cayó al escribir cuánta gente había; y la única discusión de verdad —qué hacer cuando dos exigencias se contradicen— terminó con una decisión explícita y una consecuencia aceptada por escrito, que es lo único que permite comprobar dieciocho meses después si seguía siendo la correcta.

Laboratorio guiado

Ejecuta desde la raíz:

```
python classes/part-12-cloud-native-distributed-architecture/145-requisitos-restricciones-y-atributos-de-calidad/lab.py
```

El laboratorio selecciona el motor de práctica architecture y produce labresult.json. El escenario, sus comprobaciones y el artefacto esperado corresponden a esta clase; no requiere credenciales y deja explícito qué debe revalidarse en un sandbox real.

1. Lee exercise.steps y formula una predicción antes de ejecutar.

2. Ejecuta la práctica y verifica todos los elementos de checks.
3. Provoca el caso de negativetest y explica la señal observada.
4. Materializa quality-attribute-scenarios en evidence/ usando la plantilla indicada.
5. Para proveedor real, sigue sandbox.requires, registra costo y ejecuta destroy.

Evidencia esperada

El artefacto principal es un diagrama acompañado por decisiones y trade-offs. Además, la entrega debe incluir el comando ejecutado, la salida estructurada y una conclusión que no exceda lo observado.

Reto verificable

Construye quality-attribute-scenarios para el caso CloudShop. Incluye una alternativa descartada, un supuesto que pueda falsarse, una prueba de fallo y una decisión de rollback.

■ Criterio de aceptación

- ☐ lab.py termina con código 0 y genera JSON válido.
- ☐ La entrega conecta al menos tres requisitos con mecanismos verificables.
- ☐ Existe una prueba positiva y una prueba negativa con evidencia.
- ☐ Seguridad, costo y operación aparecen como decisiones, no como anexos.
- ☐ Se declara una limitación y una condición que obligaría a revisar el diseño.
- ☐ Otra persona puede repetir el recorrido sin conocimiento tácito.

■ ■ Errores frecuentes

Síntoma	Causa probable	Corrección
Las exigencias no permiten decidir nada	Están escritas como adjetivos: escalable, rápido, seguro, fiable	Esríbelas como escenarios con origen, estímulo, entorno, respuesta y medida.
Todos los atributos son críticos y cualquier decisión se discute eternamente	No se ha ordenado nada; se pretende maximizar todo	Fija tres atributos que ganan cuando hay conflicto y escribe explícitamente lo que no se optimiza.
Se diseña para una disponibilidad que cuesta más de lo que evita	El número se fijó por aspiración, sin calcular consecuencia ni coste	Interroga el requisito: qué pasa si no se cumple, cuándo hace falta, a qué coste y qué se está dispuesto a empeorar.
Se proponen veinte servicios para un equipo de nueve personas	El tamaño y los conocimientos del equipo no se trataron como restricción	Esríbelos como restricción y pon un equipo detrás de cada frontera que quieras dura.
Se paga complejidad por una escala que nunca llega	Se diseñó para un escenario sin fecha ni probabilidad	Diseña para el escenario conocido y decide con más cuidado solo lo que después será irreversible.
La arquitectura era correcta y hoy es cara sin que nada haya fallado	Los escenarios cambiaron y nadie los revisó	Ponles fecha y responsable, y revísalos con la misma cadencia que las decisiones.

■ Seguridad, ética y costo

Trabaja con cuentas propias o sandboxes autorizados. No publiques secretos, identificadores reales ni datos personales. Antes de crear recursos pagos define presupuesto, etiquetas y comando de destrucción; después verifica que no queden recursos huérfanos. Los ejemplos locales enseñan contratos, pero no certifican cumplimiento ni disponibilidad de producción.

■ Preguntas de comprobación

1. ¿Por qué dos sistemas con las mismas funciones pueden no parecerse en nada?

2. ¿Qué cinco partes tiene un escenario y qué lo hace comprobable?
3. ¿Por qué los atributos se ordenan en vez de maximizarse, y cuántos deben ganar?
4. ¿Por qué el tamaño del equipo es una restricción de arquitectura?
5. ¿Qué cinco preguntas revelan si un requisito es real?

Referencias

- Bass, L., Clements, P. y Kazman, R. (2021). Software Architecture in Practice, caps. 3-4 — atributos de calidad y escenarios. <<https://www.oreilly.com/library/view/software-architecture-in/9780136886051/>>
- SEI (2025). Quality attribute workshop and utility tree — cómo obtener y priorizar escenarios. <<https://insights.sei.cmu.edu/library/quality-attribute-workshops-qaws-third-edition/>>
- Ford, N., Parsons, R. y Kua, P. (2017). Building Evolutionary Architectures — atributos como funciones de aptitud comprobables. <<https://evolutionaryarchitecture.com/>>
- Conway, M. (1968). How do committees invent? — relación entre comunicación de equipos y forma del sistema. <<https://www.melconway.com/Home/CommitteesPaper.html>>
- ISO/IEC (2023). 25010: modelo de calidad del producto software — taxonomía de atributos. <<https://iso25000.com/index.php/normas-iso-25000/iso-25010>>
- Documentación oficial vigente del servicio implementado; registra URL y fecha de consulta.

Descargar: Parte 12 en PDF · Manual integral

Anterior	Índice	Siguiente
← 144 · Proyecto: landing zone con guardrails	Parte 12 · Programa	146 · Twelve-Factor App y configuración cloud-native →

Evaluación — 145 Requisitos, restricciones y atributos de calidad

Preguntas

1. Explica el problema que resuelve esta capacidad sin mencionar un proveedor.
2. Identifica una frontera de responsabilidad y su propietario.
3. Compara dos alternativas mediante confiabilidad, seguridad, costo y operación.
4. ¿Qué demuestra el laboratorio y qué no puede demostrar?
5. Propón un caso límite o una prueba de fallo.

Reto verificable

Entrega quality-attribute-scenarios con diagrama o configuración, evidencia de ejecución, alternativa descartada, riesgo residual y criterio de rollback.

Criterio de aceptación

- ☐ Resultado reproducible por una segunda persona.
- ☐ Evidencia vinculada a cada afirmación técnica.
- ☐ Prueba negativa o de fallo incluida.
- ☐ Costos y permisos expresados con unidades y alcance.
- ☐ Limitaciones declaradas sin presentar la simulación como producción.

Escala

Nivel	Evidencia
A — competente	Cumple todo y defiende trade-offs con datos.
B — en desarrollo	Cumple lo esencial; falta profundidad en una dimensión.
C — inicial	Artefacto parcial o conclusión sin evidencia suficiente.
0	Sin entrega reproducible.

146 — Twelve-Factor App y configuración cloud-native

Parte: 12 — Arquitectura cloud-native y sistemas distribuidos Nivel: avanzado-experto · Horas estimadas: 4
Laboratorio: architecture · Estado: EXECUTABLECORE

Propósito

Fijar cómo debe comportarse cada pieza para que una plataforma que no sabe qué es pueda operarla: arrancar, configurarse, escalar, ser reemplazada y morir sin ceremonia. La clase toma la lista clásica de doce propiedades, la juzga por ese criterio, señala cuáles han envejecido mal o son directamente incorrectas hoy, y añade las siete que faltan porque se escribió antes de casi todo lo que este programa ha construido. Y termina con el mito más caro de esta materia: que un servicio pueda ser realmente sin estado.

Resultados de aprendizaje

Al finalizar podrás:

1. Juzgar cada propiedad por si permite que la plataforma opere la aplicación.
2. Corregir las tres que hoy se aplican mal, empezando por la configuración.
3. Añadir las propiedades que la lista original no contempla.
4. Separar qué configuración va en la imagen, en el despliegue y en ejecución.
5. Encontrar el estado local escondido, que siempre existe.

Conceptos centrales

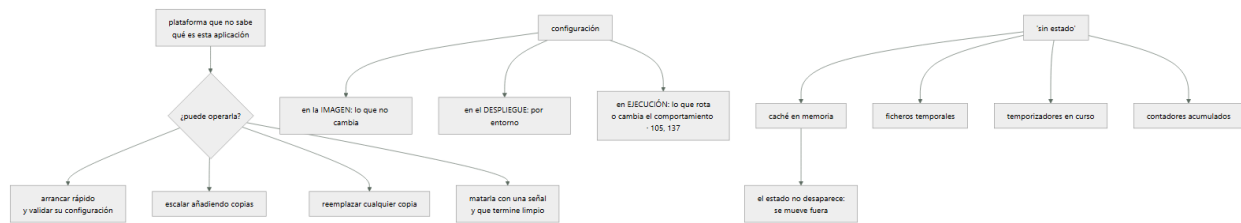
Concepto	Comprensión verificable
operable por la plataforma	Criterio único de esta clase: que algo que no conoce la aplicación pueda arrancarla, escalarla, reemplazarla y matarla sin dañarla.
configuración externalizada	Lo que cambia entre entornos vive fuera del artefacto. Externalizar es correcto; el mecanismo depende de si hay que rotarlo.
desechabilidad	Arrancar rápido y terminar limpiamente ante una señal. Es lo que permite escalar, desplegar y sobrevivir a la retirada de capacidad.
validación al arrancar	Comprobar la configuración completa al iniciar y fallar de inmediato con un mensaje claro, en vez de fallar tres horas después.
estado local escondido	Lo que la aplicación guarda en su proceso sin darse cuenta: cachés, ficheros temporales, temporizadores, contadores.
recurso adjunto	Toda dependencia externa se trata igual y se declara desde fuera, incluida su credencial, que además debe ser temporal.

Modelo mental

Una arquitectura es un conjunto de decisiones costosas de cambiar; su calidad se juzga contra escenarios concretos, no por la cantidad de servicios usados.

Aplicado a esta clase, separa siempre cuatro planos: intención (qué necesita el usuario), configuración (qué declaramos), estado observado (qué existe de verdad) y evidencia (cómo sabemos que cumple). Confundirlos produce diseños que se ven correctos en un diagrama pero fallan al operar.

■ Flujo de razonamiento



Desarrollo

1. El criterio, y lo que sigue siendo cierto

La lista clásica de doce propiedades se escribió para una plataforma concreta y se cita como dogma. Conviene juzgarla por lo que de verdad persigue:

que algo que NO sabe qué es esta aplicación pueda
arrancarla, configurarla, escalarla, reemplazarla y matarla
sin conocer sus detalles

Y con ese criterio, lo que sigue siendo cierto y central:

UN CÓDIGO, MUCHOS DESPLIEGUES
el mismo artefacto en todos los entornos clase 099

DEPENDENCIAS EXPLÍCITAS
declaradas y fijadas con huella; nada implícito del sistema clase 138

CONSTRUIR, PUBLICAR Y EJECUTAR SEPARADOS
y publicar no vuelve a construir clase 099

PROCESOS SIN ESTADO LOCAL
cualquier copia puede atender cualquier petición

RECURSOS ADJUNTOS
toda dependencia externa se declara desde fuera y se puede
sustituir sin tocar el código

ESCALAR AÑADIENDO COPIAS
no haciendo la copia más grande

DESECHABILIDAD
arranque rápido y terminación limpia ante una señal clase 069

PARIDAD ENTRE ENTORNOS
mismos servicios de apoyo, mismas versiones clase 104

REGISTRO COMO FLUJO
la aplicación no gestiona ficheros ni rotación clase 122

Y de todas, la que más consecuencias tiene y menos se cumple es la desechabilidad, porque de ella dependen tres cosas a la vez:

escalar deprisa cuando llega carga clase 129
desplegar sin cortes clase 102
sobrevivir a la retirada de capacidad interrumpible clase 143

Y sus dos mitades se miden por separado:

ARRANQUE desde que el proceso empieza hasta que sirve
por debajo de 10 s cómodo
30 s a 2 min el autoescalado llega tarde
más de 2 min no se puede escalar por demanda

TERMINACIÓN LIMPIA al recibir la señal
dejar de aceptar trabajo nuevo
terminar lo que está en curso, con un plazo
confirmar lo que corresponda clase 113
cerrar conexiones y salir

Y el fallo típico de la segunda mitad: ignorar la señal y esperar a que la maten, lo que corta peticiones en curso y deja mensajes sin confirmar.

2. Las tres que hoy se aplican mal

1. «La configuración va en variables de entorno».

La idea correcta es externalizar; el mecanismo ha envejecido mal:

correcto	lo que cambia entre entornos no está dentro del artefacto
incorrecto	que CUALQUIER valor viaje en variables de entorno

porque una variable de entorno:	
no se puede cambiar sin reiniciar	clase 137
la heredan los procesos hijos	
aparece en volcados y en informes de error	

Y de ahí la corrección de esta clase:

variables de entorno	valores no sensibles que no cambian en caliente	
fichero montado	lo que hay que rotar, releído al cambiar	
servicio de secretos	credenciales, con identidad de carga	clase 137
interruptor	lo que cambia el comportamiento	clase 105

Y una regla que evita sorpresas: si un valor cambia el comportamiento del sistema de forma apreciable, no es configuración: es un interruptor, y necesita registro de quién lo cambió, activación gradual y reversión.

2. «Los registros van a la salida estándar».

Cierto, y hoy insuficiente:

correcto	la aplicación no gestiona ficheros ni rotación
incompleto	emitir líneas de texto

lo que hace falta hoy	
eventos estructurados con mensaje constante	clase 122
una línea ancha por unidad de trabajo	
y además métricas y trazas, que no son registro	clases 123, 124

3. «Los procesos administrativos se ejecutan como tareas puntuales».

Esta es la que peor ha envejecido:

entonces	entrar en una máquina y ejecutar un guion
hoy	un trabajo con la MISMA imagen y la misma configuración, lanzado por la plataforma, con su registro y su resultado
	clase 079

Y sobre todo, la corrección importante:

las migraciones de esquema NO son tareas puntuales	
son una secuencia de despliegues compatibles	clase 102
→ expandir, migrar, contraer	
→ y el paso de contraer se planifica con fecha	

Y una cuarta, más leve: «la concurrencia se consigue con el modelo de procesos». Hoy la unidad de escalado la decide la plataforma, y lo que queda de esa propiedad es lo que de verdad importaba: escalar horizontalmente y no guardar estado local.

3. Lo que falta en la lista

La lista original es anterior a casi todo lo que este programa ha construido. Lo que hay que añadirle:

1. SEÑALES DE ESTADO SEPARADAS clase 079
viva ¿hay que reiniciarme?
lista ¿puedo recibir tráfico?
arranque ¿he terminado de iniciarme?
→ confundirlas provoca reinicios en cadena bajo carga
2. OBSERVABILIDAD COMO SALIDA DE PRIMERA CLASE parte 10
métricas con etiquetas acotadas, trazas con contexto propagado
y el identificador de correlación en todo
3. IDENTIDAD OBTENIDA DEL ENTORNO clase 137
la aplicación no guarda credenciales: las pide y las renueva

4. LÍMITES DECLARADOS Y RESPETADOS clase 078
la aplicación declara cuánta memoria y procesador necesita
y se comporta bien cuando se le acota
→ un tiempo de ejecución que no ve su límite se pasa y muere
5. IDEMPOTENCIA DE CUANTO LE LLEGA DE FUERA clase 116
la plataforma reintenta sola: mensajes, invocaciones, tareas
6. PLAZOS Y DEGRADACIÓN clase 130
toda llamada saliente con plazo, y una respuesta razonable
cuando la dependencia falla
7. COMPATIBILIDAD ENTRE VERSIONES clases 102, 115
la versión nueva convive con la anterior: esquema, cola y contrato

Y la sexta y la séptima son las que convierten una aplicación correcta en una operable: sin plazos, una dependencia lenta la tumba; sin compatibilidad, no se puede desplegar de forma escalonada.

Y una propiedad transversal que merece nombre propio: fallar pronto y con un mensaje útil.

al arrancar, validar TODA la configuración
¿están todas las variables necesarias?
¿tienen valores del tipo y rango esperados?
¿se puede resolver y alcanzar cada dependencia declarada?

si falta algo → salir de inmediato con un mensaje que diga QUÉ falta

Y el motivo, con un ejemplo que ocurre siempre:

sin validación la aplicación arranca, sirve durante tres horas
 y falla al llegar la primera petición que usa
 esa configuración
 → y el error es un fallo de referencia nula,
 no «falta la variable X»

con validación no arranca, el despliegue no avanza y el mensaje
 dice exactamente qué falta

Y su complemento: la configuración se valida también en la canalización, comparando la que se va a desplegar con el esquema declarado.

4. El estado que siempre está

«Sin estado» es una simplificación útil y falsa. El estado no desaparece: se mueve fuera del proceso. Y lo que queda dentro sin darse cuenta es la causa de una familia entera de errores raros.

La lista de estado local escondido, con lo que produce cada uno:

CACHÉ EN MEMORIA

cada copia tiene el suyo → 40 copias, 40 versiones del dato
→ invalidar exige avisar a las 40 clase 111
→ y si la clave no lleva el usuario, hay fuga entre usuarios

FICHEROS TEMPORALES

se comparten entre peticiones de la misma copia clase 117
→ nombres únicos y limpieza

SESIÓN PEGADA AL SERVIDOR

obliga a mantener esa copia viva
→ impide desplegar y escalar con libertad

TEMPORIZADORES Y TAREAS DE FONDO

se pierden al terminar el proceso
→ y con varias copias, se ejecutan N veces
→ esto es un trabajo programado, no una tarea dentro del servicio

CONTADORES Y ACUMULADORES

«llevamos 412 pedidos hoy» dentro del proceso
→ cada copia cuenta lo suyo y ninguna cuenta bien

CONEXIONES Y AGRUPADORES

son estado, y multiplican por el número de copias clase 109

ESTADO DE INICIALIZACIÓN PEREZOSA

la primera petición de cada copia es lenta
→ y con autoescalado, eso ocurre continuamente

Y las dos preguntas que lo detectan:

¿qué se pierde si mato este proceso ahora mismo?
¿qué pasa si hay veinte copias en vez de una?

La segunda encuentra los temporizadores y los contadores; la primera, las cachés y los ficheros.

Y sobre los servicios que sí tienen estado por naturaleza —bases de datos, colas, motores durables—, la conclusión honesta:

estas propiedades NO se les aplican igual
no son desechables: retirarlos tiene consecuencias
no escalan añadiendo copias sin más
y su terminación limpia es mucho más delicada
→ por eso se usan como servicios gestionados siempre que se pueda
y por eso la parte 09 existe

Y la lista de comprobación de la clase:

- el mismo artefacto va a todos los entornos
- las dependencias están declaradas y fijadas con huella
- arranque medido, por debajo del umbral que el escalado necesita
- la terminación atiende la señal: deja de aceptar, termina y confirma
- la configuración está externalizada, con el mecanismo adecuado a si hay que rotarla
- lo que cambia el comportamiento es un interruptor, no una variable
- la configuración se valida al arrancar y el proceso falla si falta algo
- hay señales separadas de vivo, listo y arrancando
- se emiten métricas y trazas, no solo registros
- la aplicación obtiene su identidad del entorno
- declara sus límites y se comporta bien cuando se le acotan
- todo lo que llega de fuera es idempotente
- toda llamada saliente tiene plazo y hay respuesta degradada
- la versión nueva convive con la anterior
- se ha buscado el estado local escondido con las dos preguntas

Y el cierre que enlaza con la clase siguiente: con las piezas preparadas para vivir en la plataforma, queda la decisión que determina todo lo demás: dónde se ponen las fronteras. Y esa no la decide la tecnología, sino quién es dueño de qué datos, que es la materia de la clase 147.

Ejemplo trabajado

CloudShop audita sus quince servicios contra la lista corregida. La auditoría cabe en una tabla y produce tres hallazgos que ya habían causado incidentes sin que nadie los relacionara.

La tabla.

mismo artefacto en todos los entornos	15 de 15	
dependencias fijadas con huella	15 de 15	(clase 138)
arranque por debajo de 30 s	9 de 15	
terminación limpia ante la señal	6 de 15	
configuración externalizada	15 de 15	
mecanismo adecuado para lo que rota	2 de 15	(clase 137)
validación de configuración al arrancar	3 de 15	
señales de vivo y listo separadas	7 de 15	
métricas y trazas además de registros	15 de 15	(parte 10)
identidad obtenida del entorno	15 de 15	(clase 137)
límites declarados	15 de 15	
se comporta bien al ser acotado	11 de 15	
idempotencia de lo que llega de fuera	13 de 15	(clase 116)
plazos en llamadas salientes	15 de 15	(clase 130)
compatibilidad con la versión anterior	15 de 15	(clase 102)
sin estado local escondido	4 de 15	

Las cuatro filas peores son las que producen los hallazgos.

Hallazgo 1: nueve servicios no terminaban limpiamente.

comportamiento observado al recibir la señal
6 servicios terminan correctamente
7 servicios la ignoran y esperan a que los maten (30 s después)

2 servicios cierran de inmediato, cortando peticiones en curso

Y el efecto, que llevaba meses atribuido a otra cosa:

peticiones cortadas por despliegue, medido	~180 por despliegue	
despliegues al día	40	
peticiones cortadas al día	~7.200	
proporción del total	0,06 %	
se achacaba a	«errores intermitentes de red»	
termina limpiamente	6 de 15	15 de 15
peticiones cortadas por despliegue	~180	0
mensajes sin confirmar por terminación	~40	0

Y la secuencia que se implantó en los quince, idéntica:

1. marcar «no listo» → el reparto deja de enviar tráfico
2. esperar a que el reparto se entere (unos segundos)
3. dejar de aceptar peticiones y de leer de las colas
4. terminar lo en curso, con plazo de 25 s
5. confirmar lo que corresponda
6. cerrar conexiones y salir

El paso 2 es el que casi nadie pone y sin él los pasos siguientes no sirven de nada: el reparto sigue enviando tráfico durante unos segundos después de que el proceso se marque como no listo.

Hallazgo 2: la configuración que falló tres horas después.

03:10 despliegue de una versión con una variable nueva mal escrita
03:10 el servicio arranca correctamente
03:10 las comprobaciones de salud pasan
06:40 llega la primera petición que usa esa ruta
06:40 fallo de referencia nula; 100 % de esa ruta cae
07:15 diagnosticado y corregido

Tres horas y media entre desplegar y fallar, y el error no decía nada útil.

validación al arrancar	3 de 15	15 de 15
qué se valida	—	presencia, tipo, rango y alcance de cada dependencia
validación también en la canalización	no	sí
incidentes por configuración en 6 meses	4	0
despliegues bloqueados por configuración inválida	—	11

Once despliegues bloqueados en seis meses antes de llegar a producción.

Hallazgo 3: el estado local escondido.

Las dos preguntas del apartado cuarto se aplicaron a los quince servicios:

¿qué se pierde si lo mato ahora?
cachés en memoria sin invalidación coordinada 9 servicios
ficheros temporales sin limpiar 4
trabajo en curso no confirmado 7 (hallazgo 1)

¿qué pasa con veinte copias en vez de una?
temporizadores dentro del servicio 3
→ un envío de recordatorios se ejecutaba una vez por copia
→ con 12 copias, 12 correos por cliente
contadores acumulados en memoria 2
→ un panel de «pedidos de hoy» mostraba 1/12 del valor real
inicialización perezosa cara 5
→ la primera petición de cada copia tardaba 3,2 s
→ con autoescalado, ocurría constantemente

Y el de los recordatorios llevaba cinco meses enviando correos duplicados:

correos duplicados enviados, estimados	~31.000
reclamaciones recibidas	14
cómo se explicaba antes	«un problema del proveedor»
corrección el envío pasó a ser un trabajo programado, con bloqueo y con idempotencia	clases 079, 116

Y las inicializaciones perezosas se movieron al arranque, con una consecuencia buscada:

tiempo de arranque	4 s	9 s
--------------------	-----	-----

primera petición de una copia nueva	3,2 s	41 ms
coste	arranque más lento; escalado igual de rápido porque el umbral eran 30 s	

El arranque, medido y corregido.

servicios por encima de 30 s	6
causas	
consultar configuración remota al arrancar	4
cargar un modelo o un catálogo entero en memoria	3
esperar a que una dependencia estuviera lista	2
ejecutar migraciones al arrancar	1 ← grave

El último merecía su propio incidente:

el servicio ejecutaba las migraciones de esquema al arrancar
con 12 copias arrancando a la vez tras un despliegue
→ 12 procesos intentaban migrar
→ bloqueos y arranques de 4 minutos
corrección migración como trabajo previo al despliegue,
con expandir y contraer clase 102

arranque, mediana	38 s	11 s
arranque, peor caso	4 min	19 s
servicios que escalan a tiempo	9 de 15	15 de 15

La configuración, reorganizada en tres capas.

EN LA IMAGEN	lo que no cambia entre entornos
	rutas internas, valores por defecto, esquema
EN EL DESPLIEGUE	lo que cambia por entorno
	puntos de acceso, tamaños, regiones
EN EJECUCIÓN	lo que rota o cambia el comportamiento
	credenciales (fichero releído) e interruptores

valores que estaban en variables de entorno y cambiaron de sitio	
credenciales	18 → almacén
valores que cambiaban el comportamiento	7 → interruptores
el resto	61 → siguen igual

Y los siete que pasaron a interruptores tenían todos la misma característica: alguien los cambiaba de vez en cuando y nadie sabía quién ni cuándo.

A los cuatro meses.

terminación limpia	6 de 15	15 de 15
peticiones cortadas por despliegue	~180	0
validación al arrancar	3 de 15	15 de 15
incidentes por configuración	4 / 6 meses	0
arranque, peor caso	4 min	19 s
estado local escondido, servicios afectados	11 de 15	0 de 15
correos duplicados	~31.000	0
inicialización perezosa en el camino crítico	5 de 15	0 de 15
valores sensibles en variables de entorno	18	0
valores que cambian comportamiento como variable	7	0

La lección que esta clase traslada a la parte 12: la auditoría no encontró ningún problema nuevo. Encontró la explicación de tres cosas que ya estaban ocurriendo y que se atribuían a otra causa: siete mil doscientas peticiones cortadas al día que se llamaban «errores de red», treinta y un mil correos duplicados que se llamaban «un problema del proveedor», y un panel con la doceava parte de los pedidos que nadie había cuestionado. Las tres eran estado local escondido o terminación sucia, y las tres estaban en la lista desde 2011.

Laboratorio guiado

Ejecuta desde la raíz:

```
python classes/part-12-cloud-native-distributed-architecture/146-twelve-factor-app-y-configuracion-cloud-native/lab.py
```

El laboratorio selecciona el motor de práctica architecture y produce labresult.json. El escenario, sus comprobaciones y el artefacto esperado corresponden a esta clase; no requiere credenciales y deja explícito qué debe revalidarse en un sandbox real.

1. Lee exercise.steps y formula una predicción antes de ejecutar.
2. Ejecuta la práctica y verifica todos los elementos de checks.
3. Provoca el caso de negativetest y explica la señal observada.
4. Materializa revision-twelve-factor en evidence/ usando la plantilla indicada.
5. Para proveedor real, sigue sandbox.requires, registra costo y ejecuta destroy.

Evidencia esperada

El artefacto principal es un diagrama acompañado por decisiones y trade-offs. Además, la entrega debe incluir el comando ejecutado, la salida estructurada y una conclusión que no exceda lo observado.

Reto verificable

Construye revision-twelve-factor para el caso CloudShop. Incluye una alternativa descartada, un supuesto que pueda falsarse, una prueba de fallo y una decisión de rollback.

■ Criterio de aceptación

- [] lab.py termina con código 0 y genera JSON válido.
- [] La entrega conecta al menos tres requisitos con mecanismos verificables.
- [] Existe una prueba positiva y una prueba negativa con evidencia.
- [] Seguridad, costo y operación aparecen como decisiones, no como anexos.
- [] Se declara una limitación y una condición que obligaría a revisar el diseño.
- [] Otra persona puede repetir el recorrido sin conocimiento tácito.

■ ■ Errores frecuentes

Síntoma	Causa probable	Corrección
Cada despliegue corta peticiones que se achacan a errores de red	El proceso ignora la señal de terminación, o cierra sin esperar a que el reparto deje de enviarle tráfico	Márcate no listo, espera a que el reparto se entere, deja de aceptar, termina lo en curso con plazo y confirma antes de salir.
Un despliegue arranca bien y falla horas después por configuración	No se valida la configuración al arrancar	Valida presencia, tipo, rango y alcance de las dependencias al iniciar, falla de inmediato con un mensaje claro y valida también en la canalización.
Una tarea periódica se ejecuta tantas veces como copias hay	El temporizador vive dentro del servicio	Conviértelo en un trabajo programado con bloqueo e idempotencia, fuera del proceso que sirve peticiones.
Un contador o panel muestra una fracción del valor real	Se acumula en memoria y cada copia cuenta lo suyo	Saca el estado del proceso; cuenta con métricas agregadas o en un almacén compartido.
El autoescalado llega tarde y las copias nuevas responden lentas al principio	Arranque largo e inicialización perezosa en el camino crítico	Mueve la inicialización al arranque, quita consultas remotas y saca las migraciones del arranque.
Un valor de configuración cambia el comportamiento y nadie sabe quién lo tocó	Se trató como configuración lo que es un interruptor	Si cambia el comportamiento de forma apreciable, hazlo interruptor: con registro, gradualidad y reversión.

■ Seguridad, ética y costo

Trabaja con cuentas propias o sandboxes autorizados. No publiques secretos, identificadores reales ni datos personales. Antes de crear recursos pagos define presupuesto, etiquetas y comando de destrucción; después verifica que no queden recursos huérfanos. Los ejemplos locales enseñan contratos, pero no certifican cumplimiento ni disponibilidad de producción.

■ Preguntas de comprobación

1. ¿Cuál es el criterio único para juzgar estas propiedades?
2. ¿Qué tiene de correcto y de incorrecto «la configuración va en variables de entorno»?
3. ¿Qué siete propiedades faltan en la lista original y por qué?
4. ¿Qué dos preguntas encuentran el estado local escondido?
5. ¿Por qué las migraciones de esquema no son una tarea puntual?

Referencias

- Wiggins, A. (2011). The Twelve-Factor App — la lista original y su contexto. <<https://12factor.net/>>
- Hoffman, K. (2016). Beyond the Twelve-Factor App — propiedades añadidas: telemetría, autenticación y seguridad. <<https://www.oreilly.com/library/view/beyond-the-twelve-factor/9781492042631/>>
- Kubernetes (2025). Pod lifecycle: termination and probes — señal de terminación, plazo y señales de estado. <<https://kubernetes.io/docs/concepts/workloads/pods/pod-lifecycle/>>
- Google Cloud (2025). Best practices for building containers — arranque, configuración y desechabilidad. <<https://cloud.google.com/architecture/best-practices-for-building-containers>>
- OpenTelemetry (2025). Instrumentation as a first-class output — telemetría como salida de la aplicación. <<https://opentelemetry.io/docs/concepts/instrumentation/>>
- Documentación oficial vigente del servicio implementado; registra URL y fecha de consulta.

Descargar: Parte 12 en PDF · Manual integral

Anterior	Índice	Siguiente
← 145 · Requisitos, restricciones y atributos de calidad	Parte 12 · Programa	147 · DDD, bounded contexts y ownership de datos →

Evaluación — 146 Twelve-Factor App y configuración cloud-native

Preguntas

1. Explica el problema que resuelve esta capacidad sin mencionar un proveedor.
2. Identifica una frontera de responsabilidad y su propietario.
3. Compara dos alternativas mediante confiabilidad, seguridad, costo y operación.
4. ¿Qué demuestra el laboratorio y qué no puede demostrar?
5. Propón un caso límite o una prueba de fallo.

Reto verificable

Entrega revision-twelve-factor con diagrama o configuración, evidencia de ejecución, alternativa descartada, riesgo residual y criterio de rollback.

Criterio de aceptación

- [] Resultado reproducible por una segunda persona.
- [] Evidencia vinculada a cada afirmación técnica.
- [] Prueba negativa o de fallo incluida.
- [] Costos y permisos expresados con unidades y alcance.
- [] Limitaciones declaradas sin presentar la simulación como producción.

Escala

Nivel	Evidencia
A — competente	Cumple todo y defiende trade-offs con datos.
B — en desarrollo	Cumple lo esencial; falta profundidad en una dimensión.
C — inicial	Artefacto parcial o conclusión sin evidencia suficiente.
0	Sin entrega reproducible.

147 — DDD, bounded contexts y ownership de datos

Parte: 12 — Arquitectura cloud-native y sistemas distribuidos Nivel: avanzado-experto · Horas estimadas: 4
Laboratorio: architecture · Estado: EXECUTABLECORE

Propósito

Decidir dónde van las fronteras, que es la decisión de la que dependen todas las demás de esta parte. La clase defiende que no las decide la tecnología sino dos cosas concretas: dónde cambia el significado de las palabras y quién puede modificar cada dato. Da una técnica para encontrarlas en horas en vez de en meses, establece la regla que hace que todo lo demás funcione —un solo escritor por dato— y desarrolla la pieza que más problemas evita en sistemas reales: la capa que traduce el modelo ajeno en la frontera para que no se filtre hacia dentro.

Resultados de aprendizaje

Al finalizar podrás:

1. Encontrar fronteras buscando dónde una misma palabra significa cosas distintas.
2. Asignar un único escritor a cada dato y derivar de ahí la separación.
3. Elegir la relación entre contextos y aislar los modelos ajenos.
4. Delimitar la unidad de consistencia y saber qué queda fuera de ella.
5. Decidir dónde invertir esfuerzo y qué adoptar tal cual.

Conceptos centrales

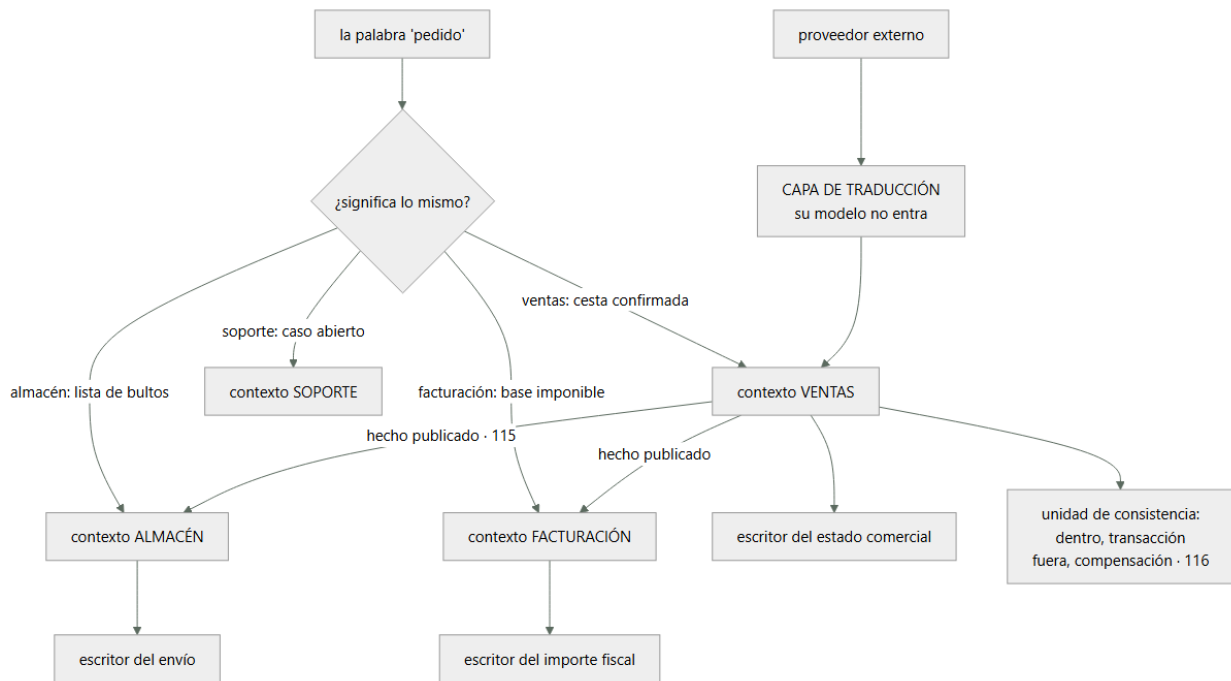
Concepto	Comprensión verificable
contexto acotado	Región donde cada palabra tiene un único significado y un modelo coherente. Fuera de ella, la misma palabra puede significar otra cosa.
un solo escritor	Cada dato tiene exactamente un contexto que puede modificarlo. Los demás tienen copia o preguntan.
base de datos de integración	Base compartida por varios contextos que escriben en las mismas tablas. Es lo que impide desplegar y evolucionar por separado.
capa de traducción	Código en la frontera que convierte el modelo ajeno al propio, para que el ajeno no se filtre hacia dentro.
unidad de consistencia	Conjunto de datos que cambia junto, en una transacción. Lo que la cruza es eventualmente consistente.
subdominio central	La parte que diferencia al negocio. Es donde se invierte; lo genérico se adopta tal cual.

Modelo mental

Una arquitectura es un conjunto de decisiones costosas de cambiar; su calidad se juzga contra escenarios concretos, no por la cantidad de servicios usados.

Aplicado a esta clase, separa siempre cuatro planos: intención (qué necesita el usuario), configuración (qué declaramos), estado observado (qué existe de verdad) y evidencia (cómo sabemos que cumple). Confundirlos produce diseños que se ven correctos en un diagrama pero fallan al operar.

■ Flujo de razonamiento



Desarrollo

1. La frontera está donde cambia el significado

La técnica más útil de esta materia cabe en una frase:

busca dónde la misma palabra significa cosas distintas

Y el ejemplo canónico de cualquier tienda:

«PEDIDO» para VENTAS
una cesta confirmada, con precios, descuentos y método de pago
se cierra cuando se cobra

«PEDIDO» para ALMACÉN
una lista de artículos que hay que localizar y empaquetar
puede partirse en tres envíos, y le da igual el precio

«PEDIDO» para FACTURACIÓN
una base imponible con impuestos y un documento legal
puede rectificarse años después

«PEDIDO» para SOPORTE
un caso, con su historial de conversaciones

Cuatro cosas distintas con el mismo nombre. Y las consecuencias de no separarlas:

un modelo único intenta servir a las cuatro
→ acumula campos que solo usa uno
→ cada cambio afecta a los cuatro equipos
→ y las discusiones son sobre el significado, no sobre el código

Y dos señales más de que hay una frontera:

la misma palabra significa lo mismo pero con DETALLE distinto
ventas necesita el cliente completo; almacén solo su dirección

los ciclos de vida no coinciden
el pedido de ventas termina al cobrar
el de facturación sigue vivo cuatro años

Y la técnica para encontrarlas en horas, sin un año de análisis:

1. escribir los HECHOS del negocio en orden temporal
«cesta confirmada», «pago autorizado», «pedido preparado»,
«envío entregado», «factura emitida», «devolución solicitada»
2. anotar quién reacciona a cada hecho y quién lo produce

3. agrupar por quién habla el mismo idioma
4. y marcar los puntos donde una palabra cambia de significado:
ahí está la frontera

Y lo que no decide una frontera, aunque se use constantemente:

la tecnología	«el servicio de base de datos», «el servicio de API»
la capa	separar por capas produce fronteras que hay que cruzar en cada operación
el organigrama	por accidente; aunque el organigrama SÍ importa como restricción clase 145
el tamaño	«cada servicio no más de N líneas» no es un criterio

2. Un solo escritor por dato

Esta es la regla que convierte una idea de modelado en una decisión de arquitectura:

cada dato tiene EXACTAMENTE UN contexto que puede modificarlo
los demás tienen una copia, o preguntan

Y de ella se derivan casi todas las decisiones posteriores:

quién expone qué operación	
qué se publica como hecho	clase 115
qué se puede desplegar sin coordinar	
y quién está de guardia de qué	clase 095

El antipatrón correspondiente tiene nombre propio:

BASE DE DATOS DE INTEGRACIÓN
 varios contextos escriben en las mismas tablas
 → el esquema es un contrato implícito entre todos
 → nadie puede cambiarlo sin coordinar con todos
 → y una migración exige parar todo a la vez

Y conviene distinguirlo de algo parecido y aceptable:

compartir la INSTANCIA de base de datos	aceptable, es economía
compartir las TABLAS y escribirlas	esto es el antipatrón

Con esquemas separados y permisos separados, una sola instancia puede alojar varios contextos sin acoplarlos. Lo que acopla es quién escribe.

Y qué hacen los demás con un dato del que no son dueños:

COPIA LOCAL, actualizada por hechos clase 114
 + funciona con el dueño caído; rápido
 - eventualmente consistente, y hay que mantenerla

PREGUNTAR AL DUEÑO
 + siempre al día
 - acopla en tiempo de ejecución: si el dueño cae, tú caes
 - y añade latencia y saltos clase 145

Y el criterio, que es el de la clase 145: si el atributo prioritario es disponibilidad, copia; si es exactitud del momento, pregunta.

Y una tercera vía muy usada y honesta: copia local con caducidad y degradación, que sirve el valor copiado y avisa de su antigüedad.

La unidad de consistencia, que enlaza con la parte 09:

dentro de una unidad	una transacción; invariantes garantizadas «las líneas de un pedido suman su total»
entre unidades	NO hay transacción → compensaciones y estados intermedios clase 116

Y el error habitual es hacerlas demasiado grandes:

«el cliente y todos sus pedidos» como una unidad
 → dos operaciones sobre pedidos distintos del mismo cliente compiten
 → y la unidad crece sin límite clase 110

La regla práctica: la unidad es lo mínimo que debe cambiar junto para que una regla de negocio se cumpla. Todo lo demás, fuera.

3. Relaciones entre contextos

Dos contextos que se hablan tienen una relación, y conviene nombrarla porque determina quién soporta el coste del cambio:

PROVEEDOR Y CLIENTE

- el proveedor publica un contrato y el cliente lo consume
- el proveedor tiene en cuenta las necesidades del cliente
- es la relación normal, y necesita el contrato de la clase 153

CONFORMISTA

- el cliente acepta el modelo del proveedor tal cual
- barato, y el modelo ajeno entra en tu casa

CAPA DE TRADUCCIÓN

- el cliente traduce el modelo ajeno al suyo en la frontera
- cuesta más y protege el modelo propio

NÚCLEO COMPARTIDO

- dos contextos comparten modelo y código
- acopla sus despliegues; usar solo con un equipo detrás de los dos

CAMINOS SEPARADOS

- no se integran; se duplica a propósito
- a veces es la respuesta correcta

Y la capa de traducción es la que más problemas evita en sistemas reales:

- el proveedor de pago llama «transaction» a algo que en tu modelo es un intento de cobro
- su estado «PENDING_CAPTURE» no significa nada en tu dominio
- y su identificador tiene su formato

sin traducción

- esos nombres aparecen en tu base, en tus eventos y en tu interfaz
- cambiar de proveedor obliga a tocar todo
- y un cambio suyo se propaga hacia dentro

con traducción

- una capa convierte su modelo al tuyo, en un solo sitio
- cambiar de proveedor toca esa capa
- y lo de dentro no se entera

Y se aplica a más cosas de las que parece:

proveedores externos	casi siempre
sistemas heredados que no se pueden tocar	siempre
otro contexto cuyo modelo no te conviene	cuando puedas permitírtelo

Y la señal de que falta una: vocabulario ajeno dentro de tu código. Si en el servicio de pedidos aparecen palabras del proveedor de pagos, el modelo ya se filtró.

Y el lenguaje publicado, que es lo que la clase 115 llamó contrato de eventos: un vocabulario común y estable que varios contextos entienden, distinto del modelo interno de cualquiera de ellos.

4. Dónde invertir, y cómo se estropea

No todas las partes merecen el mismo esfuerzo:

CENTRAL	lo que diferencia al negocio → aquí se invierte: modelo propio, buen código, los mejores del equipo → CloudShop: el motor de precios y promociones
DE APOYO	necesario y no diferencia → se construye simple, sin sofisticación → gestión de pedidos estándar
GENÉRICO	resuelto por el mercado → se adopta tal cual, sin personalizar → identidad, pagos, correo, facturación fiscal

Y las dos reglas que se derivan:

- no construir lo genérico

no dejar que lo genérico dicte el modelo de lo central
→ y para lo segundo hace falta la capa de traducción

Y el error clásico: personalizar hasta el infinito una herramienta genérica porque «casi encaja», hasta que mantenerla cuesta más que haberla construido.

Cómo se estropea una división, con las causas por frecuencia:

FRONTERAS POR TECNOLOGÍA

«servicio de base de datos», «servicio de notificaciones»
→ cada operación de negocio cruza cuatro fronteras
→ y la latencia y los fallos parciales se multiplican

FRONTERAS POR CAPA

interfaz, lógica y datos como servicios distintos
→ mismo problema, con un nombre más respetable

DATOS COMPARTIDOS ENTRE CONTEXTOS

el antipatrón del apartado segundo

UN CONTEXTO SIN EQUIPO

ley 20: acaba sin dueño

clase 144

DEMASIADOS CONTEXTOS PARA EL EQUIPO

restricción de la clase 145

Y dos comprobaciones que detectan una mala división antes de sufrirla:

1. ¿cuántas fronteras cruza una operación de negocio típica?
una o dos bien
cuatro o más la división está mal hecha
2. ¿cuántos equipos hay que coordinar para un cambio habitual?
uno bien
tres la frontera está en el sitio equivocado

La segunda es la definitiva: si un cambio frecuente exige coordinar a tres equipos, la frontera no está donde debería.

Y la lista de comprobación de la clase:

- están identificadas las palabras que significan cosas distintas
- cada contexto tiene un vocabulario propio, escrito
- cada dato tiene un único escritor, y está anotado quién
- ningún contexto escribe en las tablas de otro
- está decidido, por dato, si los demás copian o preguntan
- las unidades de consistencia son lo mínimo que debe cambiar junto
- lo que cruza unidades usa compensación, no transacción
- hay capa de traducción ante proveedores y sistemas heredados
- no aparece vocabulario ajeno dentro del modelo propio
- está clasificado qué es central, de apoyo y genérico
- cada contexto tiene un equipo detrás
- una operación típica cruza una o dos fronteras, no cuatro
- un cambio habitual no exige coordinar tres equipos

Y el cierre que enlaza con la clase siguiente: con las fronteras decididas por el significado y por la propiedad de los datos, queda una pregunta que suele hacerse primero y debería hacerse ahora: cuántas de esas fronteras se convierten en procesos separados, que es la materia de la clase 148.

Ejemplo trabajado

CloudShop tiene quince servicios divididos por criterios que nadie recuerda y una base de datos que once de ellos escriben. El ejercicio consiste en encontrar las fronteras reales y compararlas con las que hay.

Paso 1: los hechos del negocio, en orden.

Una sesión de dos horas con gente de ventas, almacén, facturación y soporte produjo treinta y un hechos. Los principales:

cesta confirmada → pago autorizado → pedido aceptado → artículos reservados → pedido preparado → envío entregado → factura emitida → devolución solicitada → devolución recibida → abono emitido

Y al anotar quién produce y quién reacciona, apareció el agrupamiento:

ventas	cesta, precios, promociones, aceptación
almacén	reserva, preparación, envío
facturación	factura, abono, impuestos
soporte	casos, devoluciones desde el punto de vista del cliente
pagos	autorización, captura, devolución de dinero

Paso 2: las palabras que significaban cosas distintas.

PEDIDO	4 significados, como en el apartado primero
CLIENTE	ventas: quien compra, con su historial de compras facturación: un sujeto fiscal con NIF y dirección legal soporte: alguien con un correo y una conversación
DEVOLUCIÓN	soporte: una solicitud del cliente almacén: un paquete que va a llegar facturación: un abono con efectos fiscales pagos: una operación de devolución de dinero
PRECIO	ventas: lo que se muestra, con promociones facturación: base imponible sin impuestos

Cuatro palabras, catorce significados. Y en el modelo había una sola tabla para cada una.

Paso 3: comparar con la división existente.

servicios actuales	15
contextos identificados	5
servicios que no correspondían a ningún contexto	
«servicio de base de datos»	técnico 1
«servicio de API»	capa 1
«servicio de notificaciones»	técnico 1
«servicio de utilidades»	cajón desastre 1
«servicio de informes»	técnico 1

Y la comprobación del apartado cuarto, medida sobre el flujo de compra:

fronteras que cruzaba «confirmar un pedido»	7
equipos que había que coordinar para cambiar el cálculo de un descuento	3

Siete fronteras y tres equipos para tocar un descuento. Las dos comprobaciones daban rojo.

Paso 4: los escritores.

tablas de la base compartida	84
tablas con más de un escritor	41
la peor: tabla «pedidos»	escrita por 7 servicios

Y el efecto que llevaba dos años atribuido a la complejidad del negocio:

cambios de esquema en 12 meses	9
de ellos, que exigieron coordinar 3 o más equipos	9
tiempo medio de un cambio de esquema	5 semanas
incidentes por un cambio de esquema	3

Y al asignar un escritor por dato:

dato	escritor único
estado comercial del pedido	ventas
precio aplicado y promoción	ventas
reserva y estado de preparación	almacén
dirección de envío	ventas escribe, almacén copia
importe fiscal y factura	facturación
estado del cobro	pagos
conversaciones y casos	soporte

Y dos decisiones de copiar frente a preguntar, tomadas con el criterio de la clase 145:

almacén necesita la dirección de envío
atributo prioritario: disponibilidad (E2)
→ COPIA, actualizada por el hecho «pedido aceptado»
→ funciona con ventas caído
facturación necesita el importe final
atributo prioritario: exactitud
→ COPIA TAMBIÉN, porque el importe se congela al emitir la factura
→ y una factura no cambia si ventas cambia el precio después

La segunda es interesante: facturación no quiere el dato actual, quiere el que había en ese momento, y eso es una copia por definición.

Paso 5: la capa de traducción para pagos.

palabras del proveedor encontradas dentro del código propio	
«transaction_id» en la tabla de pedidos	sí
estado «PENDING_CAPTURE» en el modelo de dominio	sí
códigos de error del proveedor en la interfaz de usuario	sí
el formato de importe del proveedor (céntimos como texto)	sí
servicios que conocían el vocabulario del proveedor	6

Y el coste medido cuando se integró el segundo proveedor:

servicios que hubo que tocar	6	1
tiempo de la integración	7 semanas	9 días
cambios en el modelo de dominio	4	0
cambios en la interfaz de usuario	2	0

Y el modelo propio quedó así:

intento de cobro	{ id propio, importe, moneda, estado propio, referencia externa opaca }
estados propios	solicitado · autorizado · cobrado · rechazado · devuelto

Con cinco estados propios y una referencia opaca, los dos proveedores encajan y ninguno dicta nada.

Paso 6: dónde invertir.

CENTRAL	motor de precios y promociones → equipo dedicado, modelo propio, buena cobertura
DE APOYO	gestión de pedidos, preparación, casos → simple, sin sofisticación
GENÉRICO	identidad, pagos, correo, facturación fiscal, búsqueda → adoptado tal cual, con capa de traducción

Y una decisión que se revirtió con esto delante:

había un proyecto para construir un motor de facturación fiscal propio	
motivo	«el producto de mercado no encaja al 100 %»
revisión	es genérico; no diferencia el negocio
decisión	se compró y se adaptó el proceso, no el producto
ahorro estimado	5 meses de dos personas

El resultado.

servicios	15	8
contextos	no definidos	5
servicios que no eran de ningún contexto	5	0
tablas con más de un escritor	41	0
esquemas separados por contexto	no	sí
fronteras que cruza «confirmar pedido»	7	2
equipos a coordinar para cambiar un descuento	3	1
tiempo medio de un cambio de esquema	5 semanas	3 días
servicios que conocen el vocabulario de pagos	6	1
tiempo de integrar un proveedor nuevo	7 semanas	9 días

Y los ocho servicios encajan con la restricción de la clase 145: el equipo puede operar entre seis y ocho.

La lección que esta clase traslada a la parte 12: la división existente tenía quince servicios y cinco de ellos no correspondían a ninguna frontera del negocio: eran capas y tecnologías con nombre de servicio. Y el problema que más costaba —cinco semanas para un cambio de esquema y tres equipos para tocar un descuento— no venía de tener demasiados servicios, sino de que cuarenta y una tablas tenían más de un escritor. La frontera no estaba en el despliegue: estaba en los datos, y ahí no había ninguna.

Laboratorio guiado

Ejecuta desde la raíz:

```
python classes/part-12-cloud-native-distributed-architecture/147-ddd-bounded-contexts-y-ownership-de-datos/lab.py
```

El laboratorio selecciona el motor de práctica architecture y produce labresult.json. El escenario, sus comprobaciones y el artefacto esperado corresponden a esta clase; no requiere credenciales y deja explícito qué debe revalidarse en un

sandbox real.

1. Lee `exercise.steps` y formula una predicción antes de ejecutar.
2. Ejecuta la práctica y verifica todos los elementos de checks.
3. Provoca el caso de `negativetest` y explica la señal observada.
4. Materializa `context-map` en `evidence/` usando la plantilla indicada.
5. Para proveedor real, sigue `sandbox.requires`, registra costo y ejecuta `destroy`.

Evidencia esperada

El artefacto principal es un diagrama acompañado por decisiones y trade-offs. Además, la entrega debe incluir el comando ejecutado, la salida estructurada y una conclusión que no exceda lo observado.

Reto verificable

Construye `context-map` para el caso CloudShop. Incluye una alternativa descartada, un supuesto que pueda falsarse, una prueba de fallo y una decisión de `rollback`.

■ Criterio de aceptación

- [] `lab.py` termina con código 0 y genera JSON válido.
- [] La entrega conecta al menos tres requisitos con mecanismos verificables.
- [] Existe una prueba positiva y una prueba negativa con evidencia.
- [] Seguridad, costo y operación aparecen como decisiones, no como anexos.
- [] Se declara una limitación y una condición que obligaría a revisar el diseño.
- [] Otra persona puede repetir el recorrido sin conocimiento tácito.

■ Errores frecuentes

Síntoma	Causa probable	Corrección
Cada cambio de esquema exige coordinar a varios equipos	Varios contextos escriben en las mismas tablas: base de datos de integración	Asigna un único escritor a cada dato, separa esquemas y permisos, y que los demás copien o pregunten.
Discusiones interminables sobre qué campos lleva una entidad	Un solo modelo intenta servir a contextos donde la palabra significa cosas distintas	Busca dónde cambia el significado y separa; cada contexto tiene su propio modelo de la misma palabra.
Una operación de negocio cruza cuatro o más servicios	Las fronteras se trazaron por tecnología o por capa	Traza por contexto y propiedad de datos; mide cuántas fronteras cruza una operación típica.
Cambiar de proveedor obliga a tocar medio sistema	Su vocabulario y sus estados entraron en el modelo propio	Pon una capa de traducción en la frontera y guarda solo una referencia opaca.
Se construye una pieza que el mercado ya resuelve	No se clasificó qué es central, de apoyo y genérico	Invierte en lo central, simplifica lo de apoyo y adopta lo genérico sin personalizarlo.
Una unidad de consistencia crece sin límite y produce conflictos	Se agrupó de más: el cliente con todos sus pedidos	La unidad es lo mínimo que debe cambiar junto para que se cumpla una regla; lo demás va fuera y se coordina con compensación.

■ Seguridad, ética y costo

Trabaja con cuentas propias o sandboxes autorizados. No publiques secretos, identificadores reales ni datos personales. Antes de crear recursos pagos define presupuesto, etiquetas y comando de destrucción; después verifica que no queden recursos huérfanos. Los ejemplos locales enseñan contratos, pero no certifican cumplimiento ni disponibilidad de producción.

■ Preguntas de comprobación

1. ¿Qué señal indica que hay una frontera entre contextos?
2. ¿Qué diferencia hay entre compartir la instancia de base de datos y compartir las tablas?
3. ¿Cuándo conviene copiar un dato ajeno y cuándo preguntar por él?
4. ¿Qué protege una capa de traducción y cómo se detecta que falta?
5. ¿Qué dos comprobaciones revelan que una división está mal hecha?

Referencias

- Evans, E. (2003). Domain-Driven Design, parte IV — contextos acotados, mapas de contexto y capa de traducción.
<<https://www.domainlanguage.com/ddd/>>
- Vernon, V. (2013). Implementing Domain-Driven Design, caps. 2-3 — contextos, relaciones y lenguaje.
<<https://www.informit.com/store/implementing-domain-driven-design-9780321834577>>
- Brandolini, A. (2025). Event storming — encontrar fronteras a partir de los hechos del negocio.
<<https://www.eventstorming.com/>>
- Fowler, M. (2025). Bounded context and integration database — el antipatrón de la base compartida.
<<https://martinfowler.com/bliki/BoundedContext.html>>
- Skelton, M. y Pais, M. (2019). Team Topologies, cap. 6 — una frontera necesita un equipo detrás.
<<https://teamtopologies.com/book>>
- Documentación oficial vigente del servicio implementado; registra URL y fecha de consulta.

Descargar: Parte 12 en PDF · Manual integral

Anterior	Índice	Siguiente
← 146 · Twelve-Factor App y configuración cloud-native	Parte 12 · Programa	148 · Monolito modular, microservicios y función →

Evaluación — 147 DDD, bounded contexts y ownership de datos

Preguntas

1. Explica el problema que resuelve esta capacidad sin mencionar un proveedor.
2. Identifica una frontera de responsabilidad y su propietario.
3. Compara dos alternativas mediante confiabilidad, seguridad, costo y operación.
4. ¿Qué demuestra el laboratorio y qué no puede demostrar?
5. Propón un caso límite o una prueba de fallo.

Reto verificable

Entrega context-map con diagrama o configuración, evidencia de ejecución, alternativa descartada, riesgo residual y criterio de rollback.

Criterio de aceptación

- [] Resultado reproducible por una segunda persona.
- [] Evidencia vinculada a cada afirmación técnica.
- [] Prueba negativa o de fallo incluida.
- [] Costos y permisos expresados con unidades y alcance.

- [] Limitaciones declaradas sin presentar la simulación como producción.

Escala

Nivel	Evidencia
A — competente	Cumple todo y defiende trade-offs con datos.
B — en desarrollo	Cumple lo esencial; falta profundidad en una dimensión.
C — inicial	Artefacto parcial o conclusión sin evidencia suficiente.
0	Sin entrega reproducible.

148 — Monolito modular, microservicios y función

Parte: 12 — Arquitectura cloud-native y sistemas distribuidos Nivel: avanzado-experto · Horas estimadas: 4
Laboratorio: decision · Estado: EXECUTABLECORE

Propósito

Decidir cuántas unidades desplegables independientes tiene el sistema, sabiendo que la pregunta difícil —dónde van las fronteras— ya la respondió la clase 147. La clase enumera con precisión lo que cuesta convertir una frontera interna en una de red —siete costes concretos por cada una—, distingue los motivos que justifican pagarlos de los que no, y defiende que el monolito modular bien hecho es la forma más barata de conservar la opción de dividir. Y termina con el peor resultado posible, que no es ninguno de los tres: servicios separados que hay que desplegar juntos.

Resultados de aprendizaje

Al finalizar podrás:

1. Enumerar lo que cuesta cada frontera que pasa de proceso a red.
2. Distinguir los motivos que justifican separar de los que no.
3. Construir un monolito modular que permita dividir después sin reescribir.
4. Extraer un servicio por el orden correcto, que no es el del código.
5. Reconocer un monolito repartido y saber qué lo produce.

Conceptos centrales

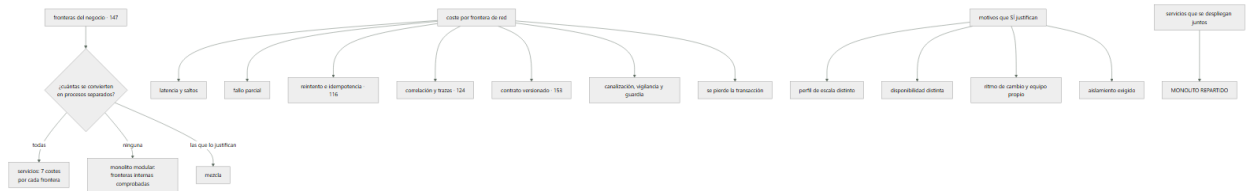
Concepto	Comprensión verificable
unidad desplegable	Lo que se construye, versiona y despliega por separado. Es la granularidad que decide esta clase.
monolito modular	Una unidad desplegable con fronteras internas explícitas y comprobadas. Conserva las llamadas en proceso y la opción de dividir.
coste de frontera	Lo que se paga al convertir una llamada en proceso en una llamada de red: siete cosas concretas.
monolito repartido	Servicios separados que hay que desplegar juntos. Paga todos los costes de dividir y no obtiene ninguno de los beneficios.
extracción progresiva	Sacar un contexto del monolito desviando tráfico poco a poco, sin reescribir todo de golpe.
prueba de arquitectura	Comprobación automática de que ningún módulo llama a lo que no debe. Es lo que impide que las fronteras internas se disuelvan.
perfil	Conjunto de exigencias de una parte: escala, disponibilidad, ritmo de cambio, tecnología, aislamiento. Perfiles distintos justifican separar.

Modelo mental

Una arquitectura es un conjunto de decisiones costosas de cambiar; su calidad se juzga contra escenarios concretos, no por la cantidad de servicios usados.

Aplicado a esta clase, separa siempre cuatro planos: intención (qué necesita el usuario), configuración (qué declaramos), estado observado (qué existe de verdad) y evidencia (cómo sabemos que cumple). Confundirlos produce diseños que se ven correctos en un diagrama pero fallan al operar.

■ Flujo de razonamiento



Desarrollo

1. Lo que cuesta cada frontera de red

Convertir una llamada dentro del proceso en una llamada por red no es un detalle de despliegue: añade siete problemas que antes no existían.

1. LATENCIA Y SALTOS
microsegundos pasan a milisegundos, y se acumulan
2. FALLO PARCIAL
antes o funcionaba o no; ahora puede no responder, responder tarde o responder a medias clase 151
3. REINTENTO E IDEMPOTENCIA
toda operación que se pueda reintentar debe poder repetirse sin efecto adicional clase 116
4. CORRELACIÓN
para saber qué pasó hay que propagar contexto y tener trazas clase 124
5. CONTRATO VERSIONADO
las dos partes se despliegan por separado, así que tienen que convivir versiones clases 102, 153
6. OPERACIÓN MULTIPLICADA
canalización, objetivos, alertas, procedimientos y guardia partes 08 y 10
7. SE PIERDE LA TRANSACCIÓN
lo que antes era atómico pasa a necesitar compensación clase 116

Y la conclusión que ordena la clase:

separar tiene un precio fijo y conocido
→ el beneficio de cada frontera tiene que superar esos siete
→ y si no se sabe cuál es el beneficio, no se separa

Y conviene subrayar el séptimo, porque es el que más se subestima: una transacción que abarcaba tres tablas del mismo esquema pasa a ser una secuencia con compensaciones, con estados intermedios visibles y casos que resolver a mano.

Y el sexto, que es el que agota equipos:

cada servicio necesita	
su canalización con puertas	clase 100
sus objetivos e indicadores	clase 126
sus alertas y procedimientos	clases 125, 128
su capacidad medida y su codo	clase 129
y alguien de guardia que lo entienda	

Y de ahí la restricción de la clase 145: el número de servicios lo limita el número de personas, y no al revés.

2. Cuándo sí y cuándo no

Los motivos que sí justifican pagar los siete costes:

PERFIL DE ESCALA DISTINTO
una parte necesita 40 copias y otra 2
→ juntas, se paga la de 40 para todo
→ es el motivo más frecuente y el más fácil de medir

DISPONIBILIDAD DISTINTA

una parte tiene que seguir viva cuando la otra cae
→ y esto solo funciona si además se diseñan las dependencias
como opcionales clase 130

RITMO DE CAMBIO DISTINTO CON EQUIPO PROPIO

una parte cambia a diario y otra dos veces al año
→ y hay dos equipos que quieren desplegar sin coordinarse
→ sin dos equipos, este motivo NO aplica

TECNOLOGÍA DISTINTA NECESARIA

un modelo de aprendizaje, un motor de cálculo, una biblioteca
que no existe en el lenguaje principal

AISLAMIENTO EXIGIDO

normativa, residencia o un inquilino que exige separación
clases 141, 154

CICLO DE VIDA DE DATOS DISTINTO

datos que se conservan cuatro años frente a datos efímeros

Y los que no lo justifican, aunque se usen constantemente:

«queda más limpio»	la limpieza se consigue con módulos
«el código es muy grande»	el tamaño no es un criterio
«así cada uno elige su lenguaje»	multiplica el coste de operar
«es lo que hace todo el mundo»	
«para poder reutilizarlo»	la reutilización se consigue con una biblioteca, sin red
«el equipo quiere aprenderlo»	motivo legítimo para un experimento, no para la arquitectura del producto

Y la comprobación que ordena la decisión, aplicable frontera por frontera:

para esta frontera concreta:

¿cuál de los seis motivos aplica?
¿está medido? (copias, disponibilidad exigida, cambios al mes)
¿hay un equipo detrás?

ninguno aplica → módulo, no servicio

Y una asimetría importante que conviene saber antes de decidir:

de módulo a servicio se puede hacer después, y cuesta
de servicio a módulo también se puede, y casi nadie lo hace
 porque nadie propone «fusionar servicios»
→ por eso conviene empezar por menos unidades y dividir con motivo,
no al revés

3. El monolito modular, hecho bien

El monolito modular no es «el código sin dividir»: es una unidad desplegable con las mismas fronteras que tendrían los servicios, comprobadas automáticamente.

un módulo por contexto clase 147
cada uno con su interfaz pública explícita
nadie llama al interior de otro módulo
y nadie accede a las tablas de otro módulo

La última es la clave y la que casi nunca se aplica: la regla del escritor único vale también dentro del proceso. Un monolito con esquemas separados por módulo y sin consultas cruzadas es una división real; uno con docientas tablas comunes no lo es, aunque tenga carpetas bonitas.

Y lo que impide que las fronteras se disuelvan con el tiempo:

PRUEBAS DE ARQUITECTURA en la canalización
«ningún módulo importa el interior de otro»
«ningún módulo consulta tablas de otro esquema»
«las dependencias entre módulos no tienen ciclos»
→ es una puerta como las de la clase 100, y falla la construcción

Sin eso, la primera urgencia crea el primer atajo y en un año no queda ninguna frontera.

Y lo que se gana frente a los servicios, que es mucho:

las llamadas entre módulos no fallan por red
las transacciones funcionan dentro del proceso

un cambio que cruza dos módulos es un solo despliegue
la depuración es local
y hay UNA canalización, UN objetivo, UNA guardia

Y lo que se paga:

toda la unidad se despliega junta
toda la unidad escala junta
un fallo de memoria en un módulo afecta a los demás
y un cambio arriesgado arriesga todo el conjunto

Y la propiedad que lo hace la opción por defecto razonable:

extraer un módulo bien aislado es un trabajo de días
extraer un módulo mal aislado es un proyecto de meses
→ el monolito modular es la forma más barata de CONSERVAR la opción

Las funciones encajan como tercera forma para casos concretos, con la aritmética de la clase 117:

sí procesamiento por eventos irregular, integraciones, tareas
programadas, adaptadores
no el camino principal de una API con tráfico constante

Y conviene no mezclarlas con la decisión anterior: una función es una unidad desplegable más, con sus siete costes de frontera y con los límites propios de su modelo.

4. Extraer, y el peor resultado posible

El orden correcto para extraer un contexto no es el del código:

1. AISLAR EL MÓDULO dentro del monolito
interfaz explícita, sin accesos cruzados, con prueba de arquitectura
→ y esto ya da la mayor parte del beneficio de claridad
2. SEPARAR LOS DATOS
esquema propio, sin consultas cruzadas, un solo escritor
→ ESTE es el paso difícil, y el que decide el plazo
3. PUBLICAR EL CONTRATO
la interfaz pasa a ser un contrato versionado clase 153
4. DESVIAR EL TRÁFICO progresivamente
una fachada dirige un porcentaje al servicio nuevo
→ con reversión inmediata clase 102
5. RETIRAR el código del monolito
→ y este paso se olvida, exactamente como el «contraer» de la 102

Y el aviso que ahorra meses: lo difícil no es el código, son los datos. Separar una tabla que once sitios consultan exige encontrarlos todos, decidir quién copia y quién pregunta, y convivir un tiempo con las dos formas.

El monolito repartido es el peor resultado posible, y es más común que cualquiera de los tres:

servicios separados que hay que desplegar JUNTOS
→ paga los siete costes de dividir
→ y no obtiene ninguno de los beneficios

Sus señales, que se pueden comprobar:

un cambio habitual toca dos o más repositorios
hay que desplegar en un orden concreto clase 147
dos servicios comparten tablas
un servicio no arranca si otro no está listo
las versiones tienen que coincidir
las pruebas de un servicio necesitan otro servicio real
y hay una reunión de coordinación de despliegues

Y sus causas, por frecuencia:

fronteras trazadas por capa o por tecnología clase 147
datos compartidos, que no se separaron
contratos que cambian a la vez que la implementación
y división hecha antes de entender el dominio

La última es la más cara y la más frecuente: dividir al principio, cuando menos se sabe, y descubrir a los seis meses que la frontera está en el sitio equivocado. Mover una frontera dentro de un monolito es refactorizar; moverla entre

servicios es un proyecto.

Y las dos medidas que dicen si la división funciona:

proporción de cambios que tocan un solo repositorio
> 80 % la división está bien
< 50 % es un monolito repartido

proporción de despliegues que hay que coordinar
~ 0 % bien

Y la lista de comprobación de la clase:

- las fronteras salen del dominio, no de la tecnología
- para cada frontera de red está escrito cuál de los seis motivos aplica
- ese motivo está medido, no supuesto
- hay un equipo detrás de cada servicio
- el número de servicios cabe en el equipo clase 145
- los módulos internos tienen interfaz explícita y pruebas de arquitectura
- ningún módulo o servicio accede a datos de otro
- las extracciones separan los datos antes de separar el despliegue
- el paso de retirar el código antiguo tiene fecha
- más del 80 % de los cambios tocan un solo repositorio
- no hay despliegues que haya que coordinar

Y el cierre que enlaza con la clase siguiente: al separar, lo que era una transacción pasa a ser una decisión sobre cuánta consistencia necesita cada operación. Y esa decisión no es global ni se toma una vez: es la materia de la clase 149.

Ejemplo trabajado

CloudShop salió de la clase 147 con cinco contextos y ocho servicios. Aquí decide cuántos de esos ocho deben ser procesos separados de verdad, y descubre que tenía un monolito repartido sin saberlo.

El diagnóstico previo: los quince servicios originales.

proporción de cambios que tocaban un solo repositorio	38 %
despliegues que había que coordinar	41 %
servicios que compartían tablas	11 de 15
servicios que no arrancaban sin otro	6 de 15
reunión semanal de coordinación de despliegues	sí

Cinco de las siete señales del apartado cuarto. Era un monolito repartido, y llevaba dos años produciendo la sensación de que «los microservicios son complicados».

La decisión, frontera por frontera.

Para cada uno de los cinco contextos se aplicó la comprobación del apartado segundo:

VENTAS (precios y promociones)

perfil de escala	40 copias en campaña, 4 en valle
disponibilidad	es el flujo principal
ritmo de cambio	diario; equipo propio
→ SEPARAR:	tres motivos, todos medidos

ALMACÉN

perfil de escala	2-3 copias, estable
disponibilidad	puede degradarse sin cerrar la tienda
ritmo de cambio	semanal; equipo propio
→ SEPARAR:	ritmo y equipo, y disponibilidad distinta

FACTURACIÓN

perfil de escala	1-2 copias
ritmo de cambio	mensual
equipo propio	N0: lo mantiene el equipo de ventas
ciclo de vida de datos	4 años frente a meses
aislamiento	requisitos fiscales
→ SEPARAR:	ciclo de vida y aislamiento; sin equipo propio, se asigna guardia compartida y se acepta el coste

SOPORTE

perfil de escala	1 copia
ritmo de cambio	quincenal

equipo propio no
ningún otro motivo
→ NO SEPARAR: queda como módulo dentro de ventas

PAGOS

aislamiento toca dinero; superficie de ataque acotada
tecnología capa de traducción por proveedor clase 147
disponibilidad debe poder caer sin cerrar la tienda
→ SEPARAR

resultado 4 servicios + 1 módulo
contra los 8 anteriores y contra los 15 originales

Y los tres que desaparecieron:

«servicio de notificaciones» → módulo dentro de cada contexto
que notifica
«servicio de informes» → consultas sobre el lago clase 112
«servicio de utilidades» → biblioteca compartida, sin red

La última es la corrección más instructiva: se había convertido en servicio algo que solo se quería reutilizar, y reutilizar no necesita red.

llamadas de red al día	4,1 millones	0
latencia añadida al flujo de compra	38 ms	0
incidentes por su indisponibilidad	3 en 12 meses	0
coste operativo	canalización, guardia, alertas	ninguno

El monolito modular, para lo que queda junto.

Ventas y soporte quedaron en una unidad desplegable con dos módulos:

reglas impuestas por prueba de arquitectura
soporte no importa el interior de ventas ni al revés
cada módulo tiene su esquema; sin consultas cruzadas
las dependencias entre módulos no tienen ciclos

violaciones detectadas al implantar la prueba	31
de ellas, consultas cruzadas a tablas	19
de ellas, importaciones del interior	12
tiempo en corregirlas	3 semanas
violaciones nuevas bloqueadas en 6 meses	14

Catorce intentos en seis meses de saltarse la frontera, todos bloqueados en la canalización. Sin la prueba, serían catorce atajos permanentes.

La extracción de pagos, por el orden correcto.

semana 1-2	aislar el módulo dentro del monolito interfaz explícita, prueba de arquitectura → ya aquí desapareció el vocabulario del proveedor de otros módulos	clase 147
semana 3-7	separar los datos ← el paso largo tablas de pagos consultadas desde otros sitios decisiones tomadas: 6 copian por evento, 3 preguntan convivencia de las dos formas	9 3 semanas
semana 8	publicar el contrato, con versión	clase 153
semana 9-11	desviar tráfico: 1 %, 10 %, 50 %, 100 % reversiones necesarias → un caso de idempotencia que faltaba	clase 102 1 clase 116
semana 12	retirar el código antiguo → con fecha y en el tablero, para que no se olvidara	
tiempo total		12 semanas
tiempo dedicado al código		4 semanas
tiempo dedicado a los DATOS		5 semanas

Los datos costaron más que el código, exactamente como avisa el apartado cuarto.

El resultado, medido con los dos indicadores.

cambios que tocan un solo repositorio	38 %	91 %
despliegues que hay que coordinar	41 %	0 %
servicios que comparten tablas	11 de 15	0 de 4
servicios que no arrancan sin otro	6 de 15	0 de 4
reunión de coordinación	sí	no
fronteras que cruza «confirmar pedido»	7	2
latencia p99 del flujo de compra	840 ms	210 ms
canalizaciones que mantener	15	5
objetivos e indicadores que vigilar	15	5
servicios por persona de guardia	3,75	1,25

Y la latencia bajó a la cuarta parte sin optimizar ningún código: solo por dejar de cruzar cinco fronteras de red.

Lo que se decidió no hacer, y por qué.

separar el motor de precios de ventas		
motivo alegado	«es lo más complejo y merece su servicio»	
motivos reales	ninguno de los seis: mismo equipo, mismo ritmo, misma escala, y comparte datos con ventas	
decisión	módulo con interfaz estricta	
revisión	cuando tenga equipo propio o perfil distinto	

convertir el adaptador de correo en función		
motivo	tráfico irregular	
cuenta	clase 117: 40 envíos/hora → sí encaja	
decisión	Sí, es la única función del sistema	

A los doce meses.

unidades desplegadas	15	5
de ellas, funciones	0	1
módulos con frontera comprobada	0	4
cambios en un solo repositorio	38 %	91 %
despliegues coordinados	41 %	0 %
violaciones de frontera bloqueadas	—	14
latencia p99 del flujo de compra	840 ms	210 ms
incidentes por fallo parcial entre servicios	9 / año	2 / año
tiempo de un cambio que cruza dos contextos	5 semanas	4 días

La lección que esta clase traslada a la parte 12: el sistema pasó de quince servicios a cinco unidades y mejoró en todo lo medible: menos latencia, menos incidentes, menos coordinación y cambios cuatro veces más rápidos. Lo que estaba mal no era tener microservicios ni no tenerlos: era que once de quince compartían tablas y el 41 % de los despliegues había que coordinarlos, es decir, se pagaban los siete costes de dividir sin obtener ninguno de los beneficios. Y de las cinco unidades finales, cada una tiene escrito cuál de los seis motivos la justifica, medido.

Laboratorio guiado

Ejecuta desde la raíz:

```
python classes/part-12-cloud-native-distributed-architecture/148-monolito-modular-microservicios-y-funcion/lab.py
```

El laboratorio selecciona el motor de práctica decision y produce labresult.json. El escenario, sus comprobaciones y el artefacto esperado corresponden a esta clase; no requiere credenciales y deja explícito qué debe revalidarse en un sandbox real.

1. Lee exercise.steps y formula una predicción antes de ejecutar.
2. Ejecuta la práctica y verifica todos los elementos de checks.
3. Provoca el caso de negativetest y explica la señal observada.
4. Materializa adr-descomposicion en evidence/ usando la plantilla indicada.
5. Para proveedor real, sigue sandbox.requires, registra costo y ejecuta destroy.

Evidencia esperada

El artefacto principal es una matriz de decisión ponderada y un ADR. Además, la entrega debe incluir el comando ejecutado, la salida estructurada y una conclusión que no exceda lo observado.

Reto verificable

Construye adr-descomposicion para el caso CloudShop. Incluye una alternativa descartada, un supuesto que pueda falsarse, una prueba de fallo y una decisión de rollback.

■ Criterio de aceptación

- [] lab.py termina con código 0 y genera JSON válido.
- [] La entrega conecta al menos tres requisitos con mecanismos verificables.
- [] Existe una prueba positiva y una prueba negativa con evidencia.
- [] Seguridad, costo y operación aparecen como decisiones, no como anexos.
- [] Se declara una limitación y una condición que obligaría a revisar el diseño.
- [] Otra persona puede repetir el recorrido sin conocimiento tácito.

■ Errores frecuentes

Síntoma	Causa probable	Corrección
Un cambio habitual obliga a tocar varios repositorios y a desplegar en orden	Monolito repartido: se dividió sin separar datos ni contratos	Mide cambios en un solo repositorio y despliegues coordinados; separa los datos o vuelve a unir lo que no debía separarse.
La latencia del flujo principal es alta sin que ningún componente sea lento	La operación cruza demasiadas fronteras de red	Reduce el número de fronteras que cruza una operación típica; cada una añade latencia, fallo parcial y correlación.
Se separó algo solo para poder reutilizarlo	La reutilización no necesita red	Usa una biblioteca compartida; reserva el servicio para cuando aplique uno de los seis motivos.
Las fronteras internas del monolito se disuelven con el tiempo	Nada impide los atajos cuando hay prisa	Pruebas de arquitectura en la canalización que bloqueen importaciones y consultas cruzadas.
Una extracción que parecía de semanas lleva meses	Se separó el código antes que los datos	Aísla el módulo, separa los datos, publica el contrato, desvía el tráfico y retira el código antiguo, en ese orden.
Hay más servicios que personas para operarlos	El número de unidades no se trató como restricción	Limita las unidades a lo que el equipo puede operar y exige un equipo detrás de cada frontera dura.

■ Seguridad, ética y costo

Trabaja con cuentas propias o sandboxes autorizados. No publiques secretos, identificadores reales ni datos personales. Antes de crear recursos pagos define presupuesto, etiquetas y comando de destrucción; después verifica que no queden recursos huérfanos. Los ejemplos locales enseñan contratos, pero no certifican cumplimiento ni disponibilidad de producción.

■ Preguntas de comprobación

1. ¿Cuáles son los siete costes de convertir una frontera interna en una de red?
2. ¿Qué seis motivos justifican separar y cuáles no lo justifican nunca?
3. ¿Qué distingue un monolito modular de un monolito sin dividir?
4. ¿Por qué los datos cuestan más que el código en una extracción?
5. ¿Qué dos medidas revelan un monolito repartido?

Referencias

- Fowler, M. (2015). Monolith first — por qué conviene empezar por menos unidades y dividir con motivo.
<<https://martinfowler.com/bliki/MonolithFirst.html>>
- Newman, S. (2019). Monolith to Microservices — extracción progresiva y separación de datos.
<<https://samnewman.io/books/monolith-to-microservices/>>
- Richardson, C. (2025). Microservice architecture: the pattern and its drawbacks — beneficios y costes explícitos.
<<https://microservices.io/patterns/microservices.html>>
- Tornhill, A. (2025). Architectural fitness functions and dependency rules — pruebas de arquitectura automatizadas.
<<https://www.adamtornhill.com/>>
- Ford, N. y otros (2021). Software Architecture: The Hard Parts — criterios de granularidad y desintegración.
<<https://www.oreilly.com/library/view/software-architecture-the/9781492086888/>>
- Documentación oficial vigente del servicio implementado; registra URL y fecha de consulta.

Descargar: Parte 12 en PDF · Manual integral

Anterior	Índice	Siguiente
← 147 · DDD, bounded contexts y ownership de datos	Parte 12 · Programa	149 · CAP, PACELC y consistencia por operación →

Evaluación — 148 Monolito modular, microservicios y función

Preguntas

1. Explica el problema que resuelve esta capacidad sin mencionar un proveedor.
2. Identifica una frontera de responsabilidad y su propietario.
3. Compara dos alternativas mediante confiabilidad, seguridad, costo y operación.
4. ¿Qué demuestra el laboratorio y qué no puede demostrar?
5. Propón un caso límite o una prueba de fallo.

Reto verificable

Entrega adr-descomposicion con diagrama o configuración, evidencia de ejecución, alternativa descartada, riesgo residual y criterio de rollback.

Criterio de aceptación

- ☐ Resultado reproducible por una segunda persona.
- ☐ Evidencia vinculada a cada afirmación técnica.
- ☐ Prueba negativa o de fallo incluida.
- ☐ Costos y permisos expresados con unidades y alcance.
- ☐ Limitaciones declaradas sin presentar la simulación como producción.

Escala

Nivel	Evidencia
A — competente	Cumple todo y defiende trade-offs con datos.
B — en desarrollo	Cumple lo esencial; falta profundidad en una dimensión.
C — inicial	Artefacto parcial o conclusión sin evidencia suficiente.
0	Sin entrega reproducible.

149 — CAP, PACELC y consistencia por operación

Parte: 12 — Arquitectura cloud-native y sistemas distribuidos Nivel: avanzado-experto · Horas estimadas: 4
Laboratorio: distributed · Estado: EXECUTABLECORE

Propósito

Decidir cuánta consistencia necesita cada operación, que es una decisión por operación y no por sistema. La clase enuncia con precisión el teorema que todo el mundo cita mal —habla solo de lo que ocurre durante una partición de red, y no dice nada del 99,99 % del tiempo restante—, presenta la extensión que sí describe el día a día, y desmonta la palabra «eventual», que esconde comportamientos muy distintos. Y termina con la idea que ahorra más consistencia de la que cualquier mecanismo puede dar: si las operaciones conmutan, el orden deja de importar.

Resultados de aprendizaje

Al finalizar podrás:

1. Enunciar correctamente qué dice y qué no dice el teorema.
2. Usar la extensión que describe el comportamiento sin partición.
3. Distinguir los niveles que se esconden bajo la palabra «eventual».
4. Clasificar cada operación por lo que cuesta una lectura desfasada.
5. Diseñar operaciones que conmuten para necesitar menos consistencia.

Conceptos centrales

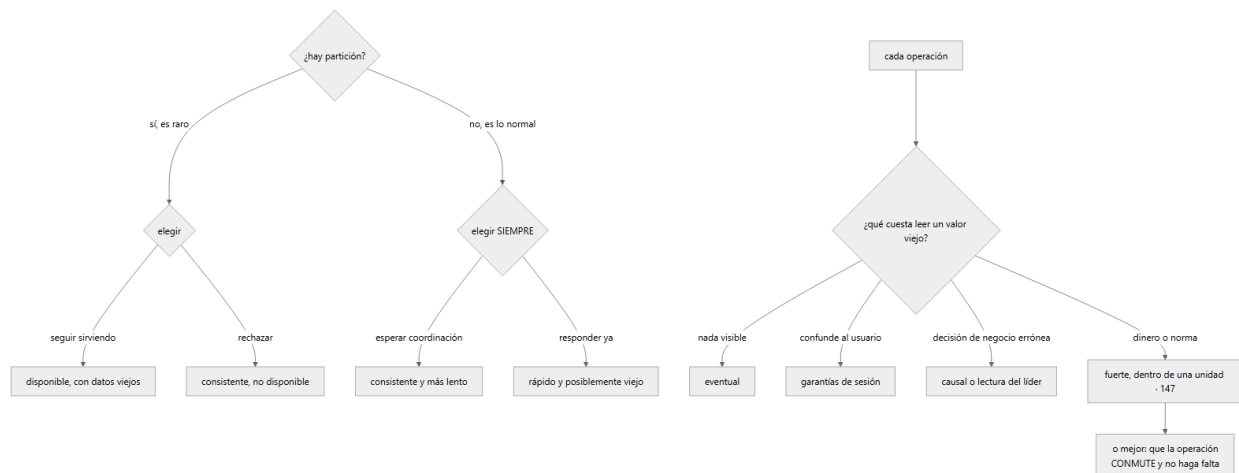
Concepto	Comprensión verificable
partición de red	Situación en la que dos partes del sistema no se ven entre sí pero ambas siguen vivas. No se elige: ocurre.
garantías de sesión	Leer lo que uno mismo escribió, no retroceder en el tiempo y ver las escrituras propias en orden. Son baratas y resuelven casi todo lo visible.
consistencia causal	Si un cambio depende de otro, todos lo ven en ese orden. No exige orden global.
escritura condicional	Aplicar el cambio solo si el dato sigue en la versión esperada. Detecta el conflicto en vez de ignorarlo.
conmutatividad	Que el resultado no dependa del orden de las operaciones. Elimina la necesidad de coordinar.
gana la última escritura	Resolver conflictos por marca de tiempo. Con relojes distintos, pierde silenciosamente datos correctos.

Modelo mental

Una arquitectura es un conjunto de decisiones costosas de cambiar; su calidad se juzga contra escenarios concretos, no por la cantidad de servicios usados.

Aplicado a esta clase, separa siempre cuatro planos: intención (qué necesita el usuario), configuración (qué declaramos), estado observado (qué existe de verdad) y evidencia (cómo sabemos que cumple). Confundirlos produce diseños que se ven correctos en un diagrama pero fallan al operar.

■ Flujo de razonamiento



Desarrollo

1. Lo que el teorema dice de verdad

La formulación popular —«elige dos de tres»— es incorrecta y ha causado mucho daño. El enunciado real es más estrecho y más útil:

CUANDO hay una partición de red, un sistema distribuido no puede a la vez responder a todas las peticiones y garantizar que todas ven el último valor

Y de ahí las dos precisiones que cambian su uso:

1. LA PARTICIÓN NO SE ELIGE

ocurre: un enlace se cae, una zona se aísla, un cortafuegos falla
→ así que no hay tres opciones: hay una decisión sobre qué hacer cuando ocurra

2. NO DICE NADA DEL RESTO DEL TIEMPO

y el resto del tiempo es el 99,99 %

La segunda es la importante, y por eso hace falta la extensión que sí describe el día a día:

SI hay partición → elegir entre seguir sirviendo o ser exacto

SI NO la hay → elegir entre LATENCIA y CONSISTENCIA

Y esa segunda mitad es la que se paga todos los días:

leer del líder	exacto, y más lento y menos disponible
leer de una réplica cercana	rápido, y puede estar desfasada
esperar confirmación de N	exacto, y añade la latencia de coordinar
confirmar y propagar después	rápido, y hay una ventana de pérdida

Y dos ejemplos concretos de esa elección, en decisiones que este programa ya tomó:

réplicas de lectura clase 109
leer de la réplica es rápido y puede devolver algo viejo

caché con clave versionada clase 111
servir del caché es rápido; el desfase es la ventana acumulada

Y la conclusión que ordena la clase:

la consistencia no es una propiedad del sistema
es una decisión POR OPERACIÓN

Un mismo sistema tiene operaciones que no pueden equivocarse nunca —descontar la última unidad— y operaciones que toleran minutos de desfase —una recomendación—. Tratarlas igual significa pagar la más cara para todas o aceptar el riesgo de la más barata en todas.

2. Lo que esconde la palabra «eventual»

«Eventualmente consistente» solo promete que, si dejan de llegar escrituras, al final todos verán lo mismo. No promete nada sobre lo que ocurre mientras tanto, y ahí caben comportamientos muy distintos:

FUERTE (linealizable)

toda lectura ve la última escritura confirmada
como si hubiera una sola copia
→ caro: coordinación en cada operación

CAUSAL

si un cambio depende de otro, todos los ven en ese orden
no exige orden global entre cambios independientes
→ mucho más barato y suficiente para casi todo lo que confunde

GARANTÍAS DE SESIÓN

← las prácticas

leer lo propio ves lo que TÚ acabas de escribir
no retroceder una lectura posterior no devuelve algo más viejo
escrituras en orden tus escrituras se aplican en el orden que las hiciste

EVENTUAL A SECAS

cualquier cosa mientras tanto: puedes ver un valor, luego uno
más antiguo, y luego el nuevo

Y el hallazgo práctico de esta clase:

casi todos los problemas VISIBLES para un usuario los resuelven
las garantías de sesión, que son baratas

«guardo mi perfil y sale el viejo»	leer lo propio
«actualizo y al recargar desaparece»	no retroceder
«mis dos cambios se aplicaron al revés»	escrituras en orden

Y cómo se consiguen, sin cambiar de base de datos:

rotar al líder durante N segundos tras escribir	clase 109
o llevar la versión leída y exigir al menos esa	token de sesión
o fijar la sesión a una réplica concreta	

La clasificación por operación, que es la técnica central. La pregunta:

¿qué ocurre si esta lectura devuelve un valor de hace 5 segundos?

Y la escala de respuestas decide el nivel:

NADA VISIBLE	→ eventual
recomendaciones, contador de visitas, listados de catálogo	
CONFUNDE AL USUARIO	→ garantías de sesión
su perfil, su cesta, su último pedido	
DECISIÓN DE NEGOCIO ERRÓNEA	→ causal o lectura del líder
mostrar disponible algo agotado, aplicar una promoción retirada	
SE PIERDE DINERO O SE INCUMPLE	→ fuerte, y dentro de una unidad
descontar la última unidad, cobrar, aplicar un límite de crédito	

Y la observación de la clase 109, que aquí se generaliza:

toda lectura que DECIDE una escritura necesita el nivel de esa escritura
→ comprobar existencia antes de insertar
→ leer el saldo antes de descontarlo

3. Mecanismos, y el que evita el problema

Los mecanismos disponibles, del más caro al más barato:

TRANSACCIÓN	exacta, y solo dentro de una unidad de consistencia	clase 147
LECTURA DEL LÍDER	exacta para esa lectura; concentra carga	
QUÓRUM	leer y escribir en la mayoría → si lectura + escritura > total, se ve lo último → y cuesta latencia y disponibilidad	
ESCRITURA CONDICIONAL	aplicar solo si la versión es la esperada → no evita el conflicto: lo DETECTA → y detectar es mucho mejor que ignorar	
GARANTÍAS DE SESIÓN	baratas, resuelven lo visible	

gratis

```
UPDATE producto SET stock = 4, version = 8
WHERE id = 'X' AND version = 7
```

Y el mismo mecanismo sirve para el desorden de la clase 114: si llega la versión 3 después de la 4, se descarta.

SI LAS OPERACIONES CONMUTAN, EL ORDEN NO IMPORTA

Y de ahí una regla de diseño con más alcance del que parece:

Y su límite honesto: conmutar no garantiza la invariante. Dos decrementos conmutan y pueden llevar el stock a -1 ; para impedirlo hace falta o coordinación, o aceptar el sobreventa y compensar —que es lo que hacen muchos negocios a propósito—.

Y estructuras de datos que conmutan por construcción —contadores, conjuntos, mapas de última escritura por campo— resuelven casos concretos como contadores compartidos, listas de favoritos o presencia, y no resuelven una invariante de negocio.

Muchos sistemas resuelven conflictos con la marca de tiempo: gana la última escritura. Y es peligroso por una razón sencilla:

Y con eso:

Las alternativas, en orden de preferencia:

Y dos avisos prácticos sobre el tiempo:

Y una comprobación que conviene ensayar, porque es un experimento de la clase 131 que casi nadie hace:

desajustar el reloj de una máquina a propósito
y ver qué se rompe

Y la lista de comprobación de la clase:

- está escrito qué hace el sistema durante una partición
- para cada operación está escrito qué cuesta una lectura desfasada
- el nivel de consistencia se decide por operación, no por sistema
- hay garantías de sesión donde el desfase confunde al usuario
- ninguna lectura que decide una escritura usa un nivel más débil
- las escrituras concurrentes usan versión, no marca de tiempo
- ninguna resolución de conflicto es «gana la última escritura»
- los cambios se expresan como incremento o hecho, no como asignación
- está escrito si una invariante se coordina o se compensa
- el momento del hecho y el de publicación están separados
- se ha ensayado un desajuste de reloj

Y el cierre que enlaza con la clase siguiente: estas decisiones se apoyan en cómo el almacén copia y reparte los datos por debajo. Qué garantiza cada forma de replicar, qué cuesta el consenso y por qué el número de copias no es una decisión menor es la materia de la clase 150.

Ejemplo trabajado

CloudShop clasifica sus veinte operaciones principales por lo que cuesta una lectura desfasada. El ejercicio dura una tarde, cambia tres diseños y explica dos incidentes antiguos que nadie había relacionado.

La clasificación.

NADA VISIBLE → eventual	12
listado de catálogo, búsqueda, recomendaciones, contadores de visitas, valoraciones, productos relacionados, histórico de pedidos, panel de informes, sugerencias, productos vistos, novedades, tendencias	
CONFUNDE AL USUARIO → garantías de sesión	5
ver mi perfil tras editarlo ver mi pedido recién hecho ver mi cesta tras añadir ver mi dirección tras cambiarla ver el estado de mi devolución tras solicitarla	
DECISIÓN ERRÓNEA → causal o lectura del líder	1
mostrar disponibilidad en la ficha de producto	
DINERO O NORMA → fuerte, dentro de una unidad	2
reservar la última unidad aplicar el cobro	

Doce de veinte no necesitaban nada, y dos necesitaban todo. Antes del ejercicio, las veinte leían del líder «por seguridad».

operaciones que leen del líder	20	3
carga de lectura sobre el líder	12.000/s	1.900/s
latencia p99 de listados	41 ms	12 ms
coste de la base	5.100 €	3.200 €

Las garantías de sesión, implantadas sin cambiar de base.

El mecanismo fue el de la clase 109, generalizado:

tras cualquier escritura, esa sesión lee del líder durante 5 s
y las respuestas llevan la versión leída, que el cliente devuelve

quejas de «no veo lo que acabo de guardar»	31 / 6 semanas	0
operaciones que leen del líder siempre	20	3
lecturas dirigidas al líder por sesión	–	4,1 % del total

El caso de la disponibilidad, que era el interesante.

mostrar «en stock» en la ficha de producto
si está desfasado 5 s → el cliente añade al carrito algo agotado
→ y se entera al pagar

La primera propuesta fue leer del líder, y el cálculo lo desaconsejó:

lecturas de ficha de producto	9.400/s
lecturas del líder que eso añadiría	9.400/s
capacidad del líder	1.500/s

→ inviable

La solución fue distinguir dos cosas que se llamaban igual:

MOSTRAR disponibilidad	eventual, con margen «quedan pocas unidades» en vez de un número desfase tolerado: 30 s
RESERVAR	fuerte, con escritura condicional es donde de verdad importa

lecturas al líder por disponibilidad	9.400/s	0
clientes que llegan al pago con algo agotado	1,4 %	0,3 %
reservas fallidas por conflicto	—	0,3 %

(con mensaje claro)

El incidente que la clasificación explicó: gana la última escritura.

síntoma histórico	cambios de dirección de envío que «se deshacían»
frecuencia	unos 8 casos al mes, sin patrón aparente
diagnóstico previo	«los clientes se confunden»

El almacén de perfiles resolvía conflictos por marca de tiempo:

el cliente cambia la dirección desde el móvil	10:00:00,150
un proceso de normalización de direcciones	
reescribe el registro	10:00:00,090

(reloj adelantado 200 ms)

→ gana el proceso, y el cambio del cliente desaparece
→ sin error, sin conflicto y sin rastro

resolución de conflictos	marca de tiempo	versión por elemento
qué pasa con un conflicto	se pierde uno en silencio	falla y se reintentará releyendo
casos de «se deshizo mi cambio»	8 / mes	0
desviación de reloj medida entre nodos	hasta 340 ms	vigilada, alerta > 50 ms

Y el ensayo de la clase 131 que se añadió:

desajustar el reloj de un nodo 2 segundos, a propósito
primera vez 3 comportamientos rotos
→ expiración de sesiones, firma de avisos y ordenación de eventos
tras corregirlos sin efecto observable

La conmutatividad, aplicada al inventario.

El modelo original asignaba el resultado:

```
UPDATE producto SET stock = 4 WHERE id = 'X'
```

→ dos reservas simultáneas: una se pierde
→ se vendían dos unidades de la última

Y al expresarlo como hechos que conmutan:

```
INSERT INTO movimientos (producto, delta, motivo, id_operacion)
VALUES ('X', -1, 'reserva', 'op-9f2c')
```

con restricción única sobre id_operacion clase 116
y el stock actual como proyección mantenida

reservas simultáneas	una se pierde	ambas se registran
sobreventa	posible	controlada
cómo se impide vender de más	no se impedía	escritura condicional sobre la proyección
histórico de por qué cambió el stock	no existía	completo

Y la última fila fue un beneficio inesperado: el historial de movimientos resolvió las discrepancias de inventario que antes se investigaban a mano.

Y la decisión de negocio, escrita explícitamente:

¿coordinar para no vender nunca de más, o compensar?

coordinar	reservar exige lectura fuerte; latencia +40 ms y con el líder caído no se puede vender
compensar	se acepta sobreventa en la ventana de partición

y se avisa al cliente

decisión COORDINAR para el flujo normal
COMPENSAR durante una partición: se acepta el pedido,
se marca «pendiente de confirmar disponibilidad»
y se resuelve al recuperarse

casos de compensación en 12 meses	6
de ellos, resueltos con stock disponible	5
de ellos, con disculpa y cupón	1

Lo que hace el sistema durante una partición, escrito.

si la réplica no ve al líder

lecturas eventuales	se sirven de la réplica	✓
garantías de sesión	se degradan: se avisa «datos de hace X»	
disponibilidad mostrada	se sirve con margen mayor	
reservas y cobros	se RECHAZAN con mensaje claro	
	salvo el modo compensado, si se activa	

Y eso se ensayó con el experimento correspondiente:

partición provocada de 4 minutos	
peticiones servidas	94 %
peticiones rechazadas	6 % (reservas)
datos incorrectos servidos	0
pedidos perdidos	0

A los seis meses.

operaciones con nivel decidido	0 de 20	20 de 20
operaciones que leen del líder	20	3
carga de lectura sobre el líder	12.000/s	1.900/s
latencia p99 de listados	41 ms	12 ms
quejas de «no veo lo que guardé»	31 / 6 sem	0
casos de «se deshizo mi cambio»	8 / mes	0
sobreventa de la última unidad	4 / trimestre	0
resolución de conflictos por marca de tiempo	sí	no
histórico de movimientos de stock	no	sí
comportamiento durante partición, escrito	no	sí
y ensayado	no	semestral

La lección que esta clase traslada a la parte 12: de veinte operaciones, doce no necesitaban ninguna garantía y dos las necesitaban todas, y antes del ejercicio las veinte pagaban el precio de las dos. Y el incidente que más tiempo llevaba sin explicación —ocho cambios de dirección al mes que «se deshacían»— no era un problema de consistencia insuficiente: era una resolución de conflictos por marca de tiempo con los relojes desajustados 340 milisegundos, que perdía el dato correcto sin dejar ningún rastro.

Laboratorio guiado

Ejecuta desde la raíz:

```
python classes/part-12-cloud-native-distributed-architecture/149-cap-pacelc-y-consistencia-por-operacion/lab.py
```

El laboratorio selecciona el motor de práctica distributed y produce labresult.json. El escenario, sus comprobaciones y el artefacto esperado corresponden a esta clase; no requiere credenciales y deja explícito qué debe revalidarse en un sandbox real.

1. Lee exercise.steps y formula una predicción antes de ejecutar.
2. Ejecuta la práctica y verifica todos los elementos de checks.
3. Provoca el caso de negativetest y explica la señal observada.
4. Materializa matriz-consistencia en evidence/ usando la plantilla indicada.
5. Para proveedor real, sigue sandbox.requires, registra costo y ejecuta destroy.

Evidencia esperada

El artefacto principal es una traza de consistencia, reintento o fallo parcial. Además, la entrega debe incluir el comando ejecutado, la salida estructurada y una conclusión que no exceda lo observado.

Reto verificable

Construye matriz-consistencia para el caso CloudShop. Incluye una alternativa descartada, un supuesto que pueda falsarse, una prueba de fallo y una decisión de rollback.

■ Criterio de aceptación

- [] lab.py termina con código 0 y genera JSON válido.
- [] La entrega conecta al menos tres requisitos con mecanismos verificables.
- [] Existe una prueba positiva y una prueba negativa con evidencia.
- [] Seguridad, costo y operación aparecen como decisiones, no como anexos.
- [] Se declara una limitación y una condición que obligaría a revisar el diseño.
- [] Otra persona puede repetir el recorrido sin conocimiento tácito.

■ Errores frecuentes

Síntoma	Causa probable	Corrección
Todas las lecturas van al líder y este se satura	La consistencia se decidió para el sistema entero en vez de por operación	Clasifica cada operación por lo que cuesta una lectura desfasada; casi siempre la mayoría tolera eventual.
El usuario no ve lo que acaba de guardar	Falta la garantía de leer lo propio	Ruta al líder durante unos segundos tras escribir, o lleva la versión leída en la sesión.
Un cambio correcto desaparece sin error ni conflicto	La resolución es por marca de tiempo y los relojes no coinciden	Resuelve por versión por elemento con escritura condicional, y vigila la desviación de reloj.
Dos operaciones concurrentes y una se pierde	El cambio se expresa como asignación del resultado	Exprésalo como incremento o como hecho añadido; si conmuta, el orden deja de importar.
Se vende la última unidad dos veces	Una lectura débil decide una escritura	Toda lectura que decide una escritura necesita el nivel de esa escritura; y escribe si la invariante se coordina o se compensa.
Nadie sabe qué hace el sistema si se parte la red	No se ha decidido; se descubrirá durante el incidente	Escríbelo por familia de operación y ensáyalo provocando una partición.

■ Seguridad, ética y costo

Trabaja con cuentas propias o sandboxes autorizados. No publiques secretos, identificadores reales ni datos personales. Antes de crear recursos pagos define presupuesto, etiquetas y comando de destrucción; después verifica que no queden recursos huérfanos. Los ejemplos locales enseñan contratos, pero no certifican cumplimiento ni disponibilidad de producción.

■ Preguntas de comprobación

1. ¿Qué dice exactamente el teorema y qué no dice?
2. ¿Qué elección se hace el 99,99 % del tiempo, cuando no hay partición?
3. ¿Qué tres garantías de sesión existen y qué problemas visibles resuelven?
4. ¿Por qué «gana la última escritura» pierde datos en silencio?
5. ¿Qué gana expresar un cambio como incremento en vez de como asignación?

Referencias

- Brewer, E. (2012). CAP twelve years later: how the rules have changed — el enunciado correcto y sus matices.
<<https://www.infoq.com/articles/cap-twelve-years-later-how-the-rules-have-changed/>>

- Abadi, D. (2012). Consistency tradeoffs in modern distributed database design — la extensión que incluye la latencia. <<https://www.cs.umd.edu/abadi/papers/abadi-pacelc.pdf>>
- Terry, D. y otros (1994). Session guarantees for weakly consistent replicated data — leer lo propio y no retroceder. <<https://dl.acm.org/doi/10.5555/645792.668302>>
- Kleppmann, M. (2017). Designing Data-Intensive Applications, cap. 5 y 9 — replicación, relojes y consistencia. <<https://dataintensive.net/>>
- Shapiro, M. y otros (2011). Conflict-free replicated data types — estructuras que conmutan por construcción. <<https://inria.hal.science/inria-00555588/>>
- Documentación oficial vigente del servicio implementado; registra URL y fecha de consulta.

Descargar: Parte 12 en PDF · Manual integral

Anterior	Índice	Siguiente
← 148 · Monolito modular, microservicios y función	Parte 12 · Programa	150 · Replicación, particionado y consenso →

Evaluación — 149 CAP, PACELC y consistencia por operación

Preguntas

1. Explica el problema que resuelve esta capacidad sin mencionar un proveedor.
2. Identifica una frontera de responsabilidad y su propietario.
3. Compara dos alternativas mediante confiabilidad, seguridad, costo y operación.
4. ¿Qué demuestra el laboratorio y qué no puede demostrar?
5. Propón un caso límite o una prueba de fallo.

Reto verificable

Entrega matriz-consistencia con diagrama o configuración, evidencia de ejecución, alternativa descartada, riesgo residual y criterio de rollback.

Criterio de aceptación

- ☐ Resultado reproducible por una segunda persona.
- ☐ Evidencia vinculada a cada afirmación técnica.
- ☐ Prueba negativa o de fallo incluida.
- ☐ Costos y permisos expresados con unidades y alcance.
- ☐ Limitaciones declaradas sin presentar la simulación como producción.

Escala

Nivel	Evidencia
A — competente	Cumple todo y defiende trade-offs con datos.
B — en desarrollo	Cumple lo esencial; falta profundidad en una dimensión.
C — inicial	Artefacto parcial o conclusión sin evidencia suficiente.
0	Sin entrega reproducible.

150 — Replicación, particionado y consenso

Parte: 12 — Arquitectura cloud-native y sistemas distribuidos Nivel: avanzado-experto · Horas estimadas: 4
Laboratorio: distributed · Estado: EXECUTABLECORE

Propósito

Entender qué hace por debajo el almacén que sostiene las decisiones de la clase 149: copiar los datos, que da disponibilidad y capacidad de lectura, y repartirlos, que da capacidad de escritura y tamaño. La clase separa los dos ejes, muestra lo que garantiza cada forma de copiar y lo que cuesta cada una, explica el mecanismo que impide el peor fallo de todos —dos nodos creyéndose líderes a la vez— y sitúa el consenso donde corresponde: para poco dato y muy crítico, nunca en el camino de las peticiones.

Resultados de aprendizaje

Al finalizar podrás:

1. Separar replicar de repartir, y componer los dos.
2. Elegir la topología de copia según quién escribe y desde dónde.
3. Cuantificar lo que se pierde en una conmutación asíncrona.
4. Explicar cómo se evita que dos nodos actúen como líder a la vez.
5. Repartir de forma que reequilibrar no rompa nada, y situar el consenso.

Conceptos centrales

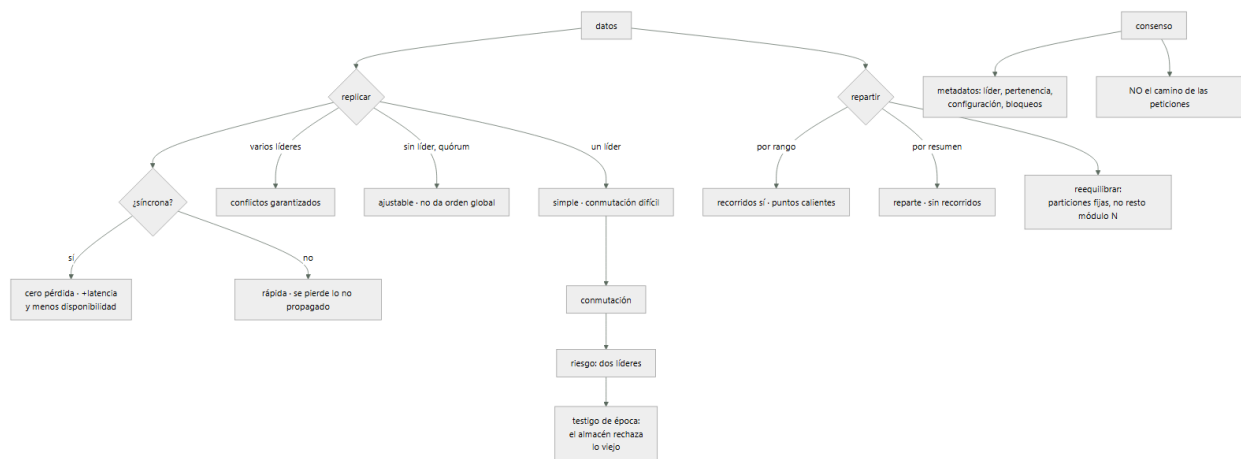
Concepto	Comprensión verificable
replicación	Varias copias del mismo dato. Da disponibilidad y capacidad de lectura; no da capacidad de escritura.
particionado	Repartir datos distintos en nodos distintos. Da capacidad de escritura y tamaño; no da disponibilidad por sí solo.
punto de recuperación	Cuántos datos se pierden como máximo al conmutar. Con copia asíncrona, es mayor que cero por definición.
cerebro dividido	Dos nodos creyéndose líderes a la vez. Produce escrituras divergentes que después nadie sabe reconciliar.
testigo de época	Número creciente que acompaña a cada acción del líder. El almacén rechaza lo que llegue con una época vieja.
particiones fijas	Crear muchas más particiones que nodos y mover particiones enteras al reequilibrar, sin recalcular la asignación de claves.
consenso	Acordar un valor pese a fallos. Necesita mayoría, cuesta viajes de red y empeora al añadir nodos.

Modelo mental

Una arquitectura es un conjunto de decisiones costosas de cambiar; su calidad se juzga contra escenarios concretos, no por la cantidad de servicios usados.

Aplicado a esta clase, separa siempre cuatro planos: intención (qué necesita el usuario), configuración (qué declaramos), estado observado (qué existe de verdad) y evidencia (cómo sabemos que cumple). Confundirlos produce diseños que se ven correctos en un diagrama pero fallan al operar.

■ Flujo de razonamiento



Desarrollo

1. Dos ejes que se confunden

REPLICAR	varias copias del MISMO dato
da	disponibilidad ante la pérdida de un nodo
no da	capacidad de lectura
REPARTIR	datos DISTINTOS en nodos distintos
da	capacidad de escritura y tamaño
no da	disponibilidad: si cae la partición 3, se pierde su parte

Y casi todo sistema real necesita los dos, compuestos:

24 particiones × 3 copias cada una = 72 unidades de datos
 → cada partición tiene su líder y sus réplicas
 → y el líder de cada partición puede estar en un nodo distinto

Y el error habitual es pedirle a uno lo que da el otro:

«añadimos réplicas porque no damos abasto escribiendo»
 → no sirve: las réplicas escriben lo mismo
 «particionamos para tolerar la caída de un nodo»
 → no sirve: se pierde esa partición

Las topologías de copia, por quién puede escribir:

- UN SOLO LÍDER**
 - todas las escrituras van a un nodo; las copias lo siguen
 - + simple, sin conflictos, orden claro
 - el líder es un límite de escritura
 - y la conmutación es el problema difícil
- VARIOS LÍDERES**
 - se escribe en cualquiera y se propagan entre ellos
 - + escritura local en varias regiones; tolera clientes desconectados
 - LOS CONFLICTOS SON INEVITABLES, no excepcionales
 - solo se justifica por escritura multirregión o trabajo sin conexión
- SIN LÍDER, POR QUÓRUM**
 - el cliente escribe en varias copias y lee de varias
 - si lecturas + escrituras > total, se ve lo último escrito
 - + tolera nodos caídos sin conmutar nada
 - no da orden global ni operaciones condicionales fáciles
 - y las reparaciones en segundo plano son parte del diseño

Y una precisión que se pasa por alto: la desigualdad del quórum no garantiza linealizabilidad. Garantiza que alguna copia leída tiene el último valor confirmado, y con escrituras concurrentes o fallidas a medias siguen apareciendo casos que hay que resolver con versiones.

2. Síncrono, asíncrono y lo que se pierde

La decisión con más consecuencias del apartado anterior:

SÍNCRONA el líder no confirma hasta que la copia ha recibido
+ no se pierde nada al conmutar
- cada escritura paga el viaje de ida y vuelta
- y si la copia no responde, el líder SE BLOQUEA

ASÍNCRONA el líder confirma y propaga después
+ rápida, y el líder no depende de la copia
- al conmutar se pierde lo que no llegó a propagarse

SEMISÍNCRONA el compromiso habitual
una copia síncrona, las demás asíncronas
→ si esa copia se atasca, se promueve otra a síncrona

Y la cifra que hay que conocer y casi nadie mide:

PUNTO DE RECUPERACIÓN = cuántos datos se pierden al conmutar

con copia asíncrona, se estima con el retardo de replicación
retardo habitual 20-200 ms → decenas de escrituras
retardo bajo carga 1-30 s → miles de escrituras

Y el mismo dato dicho de la forma que obliga a decidir:

«si el líder se pierde ahora mismo, ¿cuántos pedidos desaparecen?»

Y la elección se hace por dato, no por sistema, igual que en la clase 149:

pedidos y cobros	síncrona o semisíncrona: no se pierden
sesiones y carritos	asíncrona: se acepta perder unos segundos
telemetría y contadores	asíncrona sin dudarlo

La conmutación, que es donde falla todo. Sus dos peligros:

ESCRITURAS PERDIDAS
se promueve una copia que iba retrasada
→ lo que confirmó el líder viejo y no llegó, desaparece
→ y si el líder viejo vuelve, hay que decidir qué hacer con ello

DOS LÍDERES A LA VEZ
el líder viejo no está caído: está aislado o pausado
y sigue creyendo que es el líder
→ dos nodos aceptan escrituras divergentes
→ y después nadie sabe reconciliarlas

Y el segundo es el que produce daños irreparables, porque no da ningún error mientras ocurre.

El mecanismo que lo impide es sencillo y conviene conocerlo:

TESTIGO DE ÉPOCA
cada vez que se elige un líder, el número de época sube
toda operación del líder lleva su época
y el almacén RECHAZA cualquier operación con una época menor
que la mayor que ha visto

→ el líder viejo puede creer lo que quiera; sus escrituras se rechazan
→ la garantía no está en el líder: está en el que recibe

Y la lección general, que vale para cualquier sistema con bloqueos distribuidos:

nunca confíes en que quien tenía un permiso siga teniéndolo
que lo compruebe quien ejecuta, con un número que solo crece

3. Repartir, y reequilibrar sin romper

Cómo se decide en qué partición va cada dato:

POR RANGO DE CLAVE
A-F en la 1, G-M en la 2, ...
+ los recorridos por rango son eficientes
- puntos calientes si las claves no se distribuyen
→ «todo lo de hoy» va a la misma partición clase 114

POR RESUMEN DE LA CLAVE
+ reparte muy bien
- se pierden los recorridos por rango: quedan desperdigados

COMBINADO

resumen del primer componente, rango del segundo
→ «todos los eventos del pedido X, ordenados por tiempo»
→ es lo que hacen los almacenes de columna ancha clase 110

DIRECTORIO EXPLÍCITO

una tabla dice dónde está cada rango
+ máxima flexibilidad para mover
- ese directorio es un componente crítico más

El reequilibrado, que es donde está el error clásico:

mal partición = resumen(clave) mod N
 → al cambiar N, casi TODAS las claves cambian de sitio
 → y el orden por clave se rompe clase 114

bien PARTICIONES FIJAS
 se crean muchas más particiones que nodos: 256 para 8 nodos
 cada nodo aloja varias
 al añadir un nodo, se le MUEVEN particiones enteras
 → la asignación clave→partición nunca cambia

bien RESUMEN CONSISTENTE
 nodos y claves en un anillo; al añadir uno, solo se mueve
 la parte contigua

Y el número de particiones vuelve a ser la decisión irreversible de la clase 114:

demasiadas metadatos, ficheros y reequilibrados lentos
demasiado pocas techo de paralelismo, y ampliar duele
regla práctica suficientes para el crecimiento previsto $\times 2$ o $\times 3$

Los índices secundarios, que es el problema que aparece en cuanto se reparte:

LOCAL A CADA PARTICIÓN

cada partición indexa lo suyo
+ escribir es barato: solo toca la partición del dato
- consultar exige preguntar a TODAS y unir los resultados
→ y la latencia la marca la partición más lenta clase 124

GLOBAL, PARTICIONADO POR EL CAMPO INDEXADO

+ consultar toca una sola partición del índice
- escribir toca dos particiones distintas
→ y esa escritura ya no es atómica: suele ser asíncrona

Y la consecuencia práctica del segundo: el índice global va por detrás, así que una consulta por ese índice es eventualmente consistente aunque el dato no lo sea. Es un caso más de la clasificación de la clase 149.

4. Consenso: para qué sí y para qué no

El consenso resuelve un problema muy concreto: que un grupo de nodos acuerde un valor pese a que algunos fallen o no se vean.

Y se usa para poco dato y muy crítico:

quién es el líder de cada partición
qué nodos forman el grupo
la configuración: dónde está cada partición
bloqueos y arrendamientos
y el número de época del apartado segundo

Sus propiedades, que hay que aceptar:

NECESITA MAYORÍA

con 5 nodos, funciona con 3; con 2 de 5, se detiene
→ detenerse es la respuesta CORRECTA: seguir sería divergir

CUESTA VIAJES DE RED

cada decisión son al menos dos rondas

NO ESCALA AÑADIENDO NODOS

más nodos → más mensajes → decisiones más lentas
→ 3 o 5 nodos; 7 solo si hay motivo; nunca 50

EL NÚMERO IMPAR IMPORTA

4 nodos toleran 1 fallo, igual que 3

→ el cuarto añade coste sin añadir tolerancia

Y la regla que ordena su uso:

CONSENSO PARA LOS METADATOS
NUNCA EN EL CAMINO DE CADA PETICIÓN

Si cada operación de negocio necesita un acuerdo entre nodos, el sistema tendrá la latencia y la disponibilidad del acuerdo. Lo que hacen los almacenes bien diseñados es usar consenso para decidir quién manda, y luego escribir contra el que manda.

Y una advertencia sobre los bloqueos distribuidos, que es donde más se equivoca la gente:

un bloqueo distribuido con caducidad NO garantiza exclusión
el proceso puede pausarse justo después de obtenerlo
la caducidad vence, otro lo toma
y el primero despierta creyendo que aún lo tiene
→ hace falta el testigo de época comprobado por quien EJECUTA
→ y si el recurso no puede comprobarlo, el bloqueo es orientativo

Y el corolario práctico: muchos usos de un bloqueo distribuido se resuelven mejor con idempotencia —clase 116—, porque entonces da igual que se ejecute dos veces.

Y qué mirar de todo esto en un servicio gestionado, que es lo habitual:

¿la copia es síncrona, asíncrona o mixta? ¿se puede elegir?
¿cuál es el punto de recuperación anunciado y el medido?
¿cuánto tarda una conmutación, medido? clase 109
¿qué pasa con las escrituras en vuelo?
¿hay protección contra dos líderes, y cómo?
¿cuántas particiones tiene y se pueden ampliar? clase 114
¿los índices secundarios son locales o globales?
¿qué ocurre cuando se pierde la mayoría?

Y la lista de comprobación de la clase:

- está claro qué problema resuelve replicar y cuál repartir
- la topología de copia corresponde a quién escribe y desde dónde
- hay varios líderes solo si hay motivo multirregión o sin conexión
- está decidido por dato si la copia es síncrona o asíncrona
- el punto de recuperación está medido, no solo anunciado
- existe protección contra dos líderes y se ha comprobado
- la asignación clave→partición no depende del número de nodos
- el número de particiones cubre el crecimiento previsto
- está claro si los índices secundarios son locales o globales
- el consenso solo gobierna metadatos, no el camino de las peticiones
- los grupos de consenso tienen número impar y pocos nodos
- ningún bloqueo distribuido se usa sin comprobación en quien ejecuta

Y el cierre que enlaza con la clase siguiente: replicar y repartir reducen la probabilidad de perderlo todo y aumentan la de que algo falle en parte. Cómo se comporta un sistema cuando una pieza responde mal, tarde o a medias es la materia de la clase 151.

Ejemplo trabajado

CloudShop tiene su base principal con una réplica y un almacén no relacional con 24 particiones. El ejercicio consiste en medir lo que de verdad garantizan, y produce dos sorpresas: el punto de recuperación real y un caso de dos líderes que había ocurrido sin que nadie lo supiera.

Medir el punto de recuperación.

Lo anunciado y lo medido:

anunciado por el proveedor	«pérdida mínima»	
configuración real	copia asíncrona	
retardo de replicación, mediana		41 ms
retardo, percentil 99		380 ms
retardo durante el cierre mensual		11 s
escrituras por segundo en el pico		1.900
pérdida estimada al conmutar		
en condiciones normales	~80 escrituras	
durante el cierre mensual	~20.900 escrituras	

Veinte mil escrituras en el peor momento. Y la pregunta que lo hizo accionable:

«si el líder se pierde durante el cierre, ¿cuántos pedidos desaparecen?»
respuesta entre 400 y 600
respuesta esperada por el negocio «ninguno»

Y la decisión por dato, no por sistema:

pedidos y cobros	asíncrona	SEMISÍNCRONA (1 copia síncrona)
sesiones y carritos	asíncrona	asíncrona
telemetría	asíncrona	asíncrona
latencia de escritura de pedidos	4,1 ms	6,8 ms
pérdida estimada de pedidos al conmutar	400-600	0
coste	una réplica más	+310 €/mes

Dos coma siete milisegundos más por escritura de pedido, y ninguna pérdida. Para sesiones no se cambió nada porque perder cinco segundos de carrito no cuesta nada.

El caso de los dos líderes, encontrado mirando hacia atrás.

Al revisar un incidente antiguo con este vocabulario:

hace 9 meses
el nodo líder sufrió una pausa larga de recolección de memoria: 47 s
el sistema lo dio por muerto a los 30 s y promovió la réplica
a los 47 s el líder viejo despertó y siguió aceptando escrituras
durante 90 s hasta que se dio cuenta

escrituras aceptadas por el líder viejo tras la promoción	412
escrituras que se perdieron al reincorporarse	412
cómo se detectó un descuadre de inventario, 3 días después	
cómo se explicó entonces «un problema puntual de la base»	

Cuatrocientas doce escrituras desaparecidas sin ningún error, y tres días para notarlo.

Y al comprobar la protección:

¿había testigo de época?	sí, en el motor
¿lo comprobaba el almacenamiento?	sí
¿por qué se perdieron entonces?	las 412 se aceptaron en memoria y se rechazaron al intentar persistir, pero la aplicación ya había respondido «correcto» al cliente

Y ahí estaba el fallo real, que no era de la base:

la aplicación confirmaba al cliente antes de que la escritura
estuviera confirmada por el almacenamiento
→ nivel de confirmación relajado «por rendimiento»

nivel de confirmación de escritura	relajado	confirmada por la mayoría
latencia de escritura	4,1 ms	6,8 ms
escrituras confirmadas al cliente y perdidas después	412 (una vez)	0
ensayo de pausa larga del líder	nunca	semestral

Y el ensayo correspondiente, añadido al catálogo de la clase 131:

pausar el proceso líder 60 segundos a propósito
primera ejecución 2 comportamientos incorrectos
→ un servicio reintentaba contra el nodo viejo indefinidamente
→ un trabajo por lotes no detectaba el cambio de líder
tras corregir conmutación limpia en 52 s, 0 pérdidas

El reparto, y el reequilibrado que no se podía hacer.

El almacén no relacional tenía 24 particiones, asignadas por resto:

partición = resumen(id_pedido) mod 24

Y al querer pasar a 32 nodos:

claves que cambiarían de partición	97 %
tiempo de migración estimado	5 semanas
orden por clave durante la migración	no garantizado

Es el mismo problema de la clase 114 en otro sistema. La corrección fue pasar a particiones fijas:

particiones lógicas	24	512
nodos	8	8
particiones por nodo	3	64
al añadir un nodo	migrar el 97 %	mover 57 particiones
tiempo de reequilibrado	5 semanas	41 min
orden por clave durante el cambio	se rompe	intacto

Cuarenta y un minutos frente a cinco semanas, porque la asignación de clave a partición no cambia nunca.

Y el coste de las 512 particiones lógicas, medido:

metadatos adicionales	+18 MB
latencia añadida	no medible
coste	0

Los índices secundarios.

consulta «pedidos de un cliente»	índice por cliente
implementación actual	local a cada partición
→ cada consulta preguntaba a las 24 particiones	

latencia p50	38 ms
latencia p99	410 ms ← la más lenta
coste por consulta	24 lecturas

Y el índice global, con su compromiso:

latencia p50	38 ms	8 ms
latencia p99	410 ms	21 ms
lecturas por consulta	24	1
escrituras por pedido	1	2
consistencia del índice	inmediata	eventual (~200 ms)

Y la decisión se tomó con la clasificación de la clase 149:

¿qué cuesta que el índice vaya 200 ms por detrás?
 «mis pedidos» → el cliente puede no ver el recién hecho
 → se resuelve con la garantía de sesión ya implantada
 → índice GLOBAL, con lectura del principal durante 5 s tras escribir

El consenso, revisado.

grupos de consenso en el sistema	3
coordinación del almacén no relacional	5 nodos correcto
elección de líder de la base	3 nodos correcto
bloqueos distribuidos de la aplicación	4 nodos ← mal

El tercero tenía dos problemas:

1. cuatro nodos toleran los mismos fallos que tres, y cuestan más
2. los bloqueos se usaban en el camino de las peticiones
 → cada reserva de inventario pedía un bloqueo distribuido
 → +14 ms por operación, y una dependencia más

Y la corrección aplicó el corolario del apartado cuarto:

latencia añadida por reserva	14 ms	y escritura condicional
dependencia adicional	sí	0 no
comportamiento si el servicio de bloqueos cae	no se puede reservar	sigue funcionando
casos de doble reserva	0	0
nodos de consenso	4	0

Y el único uso que se conservó de bloqueo distribuido —un proceso nocturno que no debe ejecutarse dos veces— se dejó con comprobación de época en el destino, no solo con caducidad.

A los seis meses.

copia de pedidos	asíncrona	semisíncrona
pérdida estimada al conmutar	400-600 pedidos	0
nivel de confirmación	relajado	mayoría
escrituras confirmadas y perdidas	412 (histórico)	0
ensayo de pausa del líder	nunca	semestral
asignación de partición	resto módulo N	particiones fijas
tiempo de reequilibrado	5 semanas	41 min

índice secundario	local	global
latencia p99 de «mis pedidos»	410 ms	21 ms
grupos de consenso	3	2
bloqueos distribuidos en el camino de peticiones	sí	no

La lección que esta clase traslada a la parte 12: la base anunciaba «pérdida mínima» y perdía entre cuatrocientos y seiscientos pedidos en el peor momento del mes, y nadie lo sabía porque nadie había multiplicado el retardo de replicación por las escrituras por segundo. Y el incidente de hace nueve meses —cuatrocientas doce escrituras confirmadas al cliente y desaparecidas después— no lo causó la base: lo causó una aplicación que respondía «correcto» antes de que el almacenamiento lo hubiera confirmado, con la protección contra dos líderes funcionando perfectamente por debajo.

Laboratorio guiado

Ejecuta desde la raíz:

```
python classes/part-12-cloud-native-distributed-architecture/150-replicacion-particionado-y-consenso/lab.py
```

El laboratorio selecciona el motor de práctica distributed y produce labresult.json. El escenario, sus comprobaciones y el artefacto esperado corresponden a esta clase; no requiere credenciales y deja explícito qué debe revalidarse en un sandbox real.

1. Lee exercise.steps y formula una predicción antes de ejecutar.
2. Ejecuta la práctica y verifica todos los elementos de checks.
3. Provoca el caso de negativetest y explica la señal observada.
4. Materializa modelo-replicacion en evidence/ usando la plantilla indicada.
5. Para proveedor real, sigue sandbox.requires, registra costo y ejecuta destroy.

Evidencia esperada

El artefacto principal es una traza de consistencia, reintento o fallo parcial. Además, la entrega debe incluir el comando ejecutado, la salida estructurada y una conclusión que no exceda lo observado.

Reto verificable

Construye modelo-replicacion para el caso CloudShop. Incluye una alternativa descartada, un supuesto que pueda falsarse, una prueba de fallo y una decisión de rollback.

■ Criterio de aceptación

- [] lab.py termina con código 0 y genera JSON válido.
- [] La entrega conecta al menos tres requisitos con mecanismos verificables.
- [] Existe una prueba positiva y una prueba negativa con evidencia.
- [] Seguridad, costo y operación aparecen como decisiones, no como anexos.
- [] Se declara una limitación y una condición que obligaría a revisar el diseño.
- [] Otra persona puede repetir el recorrido sin conocimiento tácito.

■ Errores frecuentes

Síntoma	Causa probable	Corrección
Se añaden réplicas y la capacidad de escritura no mejora	Se confunde replicar con repartir	Replicar da disponibilidad y lectura; para escribir más hace falta particionar.
Al conmutar desaparecen datos que el cliente creía guardados	Copia asíncrona y confirmación al cliente antes de que el almacenamiento confirme	Mide el punto de recuperación multiplicando retardo por escrituras; usa copia semisíncrona y confirmación por mayoría para lo que no se puede perder.
Dos nodos aceptan escrituras a la vez tras una pausa larga	El líder viejo no sabe que fue reemplazado	Testigo de época comprobado por quien persiste, y ensaya pausando el líder a propósito.
Añadir un nodo obliga a migrar casi todos los datos	La partición se calcula como resto del número de nodos	Usa particiones fijas en número mucho mayor que los nodos, o resumen consistente.
Una consulta por índice secundario tiene un percentil 99 pésimo	El índice es local y hay que preguntar a todas las particiones	Valora un índice global particionado por el campo consultado, aceptando que irá eventualmente por detrás.
Cada operación de negocio necesita un acuerdo entre nodos	El consenso está en el camino de las peticiones	Usa consenso solo para metadatos; sustituye los bloqueos distribuidos por idempotencia y escritura condicional.

■ Seguridad, ética y costo

Trabaja con cuentas propias o sandboxes autorizados. No publiques secretos, identificadores reales ni datos personales. Antes de crear recursos pagos define presupuesto, etiquetas y comando de destrucción; después verifica que no queden recursos huérfanos. Los ejemplos locales enseñan contratos, pero no certifican cumplimiento ni disponibilidad de producción.

■ Preguntas de comprobación

1. ¿Qué da replicar y qué da repartir, y qué no da cada uno?
2. ¿Cómo se estima cuántos datos se pierden en una conmutación asíncrona?
3. ¿Cómo impide un testigo de época que dos nodos actúen como líder?
4. ¿Por qué calcular la partición como resto del número de nodos es un error?
5. ¿Para qué debe usarse el consenso y para qué no?

Referencias

- Kleppmann, M. (2017). Designing Data-Intensive Applications, caps. 5, 6 y 9 — replicación, particionado y consenso. <<https://dataintensive.net/>>
- Ongaro, D. y Ousterhout, J. (2014). In search of an understandable consensus algorithm (Raft) — elección de líder y mayorías. <<https://raft.github.io/raft.pdf>>
- Kleppmann, M. (2016). How to do distributed locking — por qué un bloqueo con caducidad necesita testigo comprobado en el destino. <<https://martin.kleppmann.com/2016/02/08/how-to-do-distributed-locking.html>>
- Karger, D. y otros (1997). Consistent hashing and random trees — reequilibrado sin recalculer la asignación. <<https://dl.acm.org/doi/10.1145/258533.258660>>
- DeCandia, G. y otros (2007). Dynamo: Amazon's highly available key-value store — quórum, reparación y sus límites. <<https://www.allthingsdistributed.com/files/amazon-dynamo-sosp2007.pdf>>
- Documentación oficial vigente del servicio implementado; registra URL y fecha de consulta.

Descargar: Parte 12 en PDF · Manual integral

Anterior	Índice	Siguiente
← 149 · CAP, PACELC y consistencia por operación	Parte 12 · Programa	151 · Fallos parciales y patrones de resiliencia →

Evaluación — 150 Replicación, particionado y consenso

Preguntas

1. Explica el problema que resuelve esta capacidad sin mencionar un proveedor.
2. Identifica una frontera de responsabilidad y su propietario.
3. Compara dos alternativas mediante confiabilidad, seguridad, costo y operación.
4. ¿Qué demuestra el laboratorio y qué no puede demostrar?
5. Propón un caso límite o una prueba de fallo.

Reto verificable

Entrega modelo-replicacion con diagrama o configuración, evidencia de ejecución, alternativa descartada, riesgo residual y criterio de rollback.

Criterio de aceptación

- ☐ Resultado reproducible por una segunda persona.
- ☐ Evidencia vinculada a cada afirmación técnica.
- ☐ Prueba negativa o de fallo incluida.
- ☐ Costos y permisos expresados con unidades y alcance.
- ☐ Limitaciones declaradas sin presentar la simulación como producción.

Escala

Nivel	Evidencia
A — competente	Cumple todo y defiende trade-offs con datos.
B — en desarrollo	Cumple lo esencial; falta profundidad en una dimensión.
C — inicial	Artefacto parcial o conclusión sin evidencia suficiente.
0	Sin entrega reproducible.

151 — Fallos parciales y patrones de resiliencia

Parte: 12 — Arquitectura cloud-native y sistemas distribuidos Nivel: avanzado-experto · Horas estimadas: 4
Laboratorio: reliability · Estado: EXECUTABLECORE

Propósito

Entender por qué un sistema repartido falla de formas que un programa en una sola máquina no conoce, y qué se hace a nivel de sistema —no de llamada, que fue la clase 130—. La clase parte de una imposibilidad que lo explica casi todo: no se puede distinguir lento de muerto de respuesta perdida, así que todo plazo es una conjetura. De ahí salen el modo de fallo más traicionero, que es el nodo que se cree sano mientras sus clientes fallan; el fallo que se sostiene solo después de que la causa desaparezca; y los dos patrones que de verdad acotan el daño: hacer siempre el mismo trabajo y dividir el sistema en celdas.

Resultados de aprendizaje

Al finalizar podrás:

1. Enumerar los cuatro resultados posibles de una llamada remota.
2. Reconocer el fallo gris y diseñar comprobaciones de salud que no mientan.
3. Evitar que un fallo se sostenga solo tras desaparecer la causa.
4. Aplicar trabajo constante y contrapresión de extremo a extremo.
5. Acotar el radio de un fallo con celdas y reparto por sorteo.

Conceptos centrales

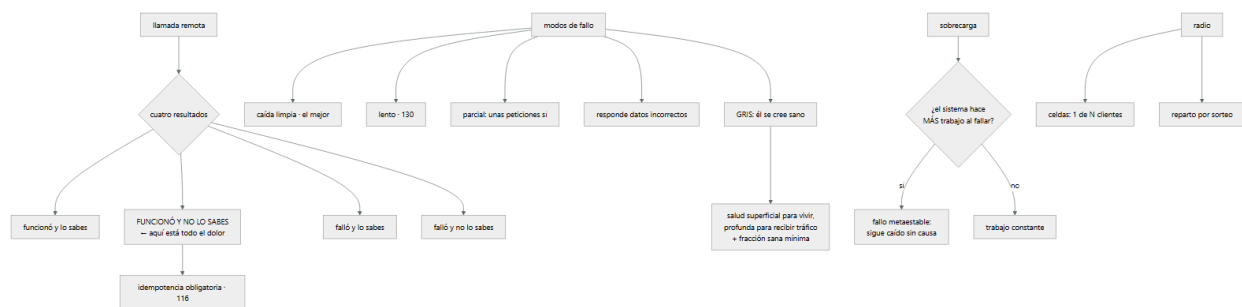
Concepto	Comprensión verificable
indistinguibilidad	No hay forma de saber si el otro extremo está lento, muerto o si la respuesta se perdió. Todo plazo es una conjetura.
fallo gris	El componente se considera sano a sí mismo y sus clientes no lo ven así. Es el modo más difícil de detectar y el que más dura.
fallo metaestable	El sistema sigue caído después de que la causa desaparezca, porque el propio trabajo acumulado lo sostiene.
trabajo constante	Diseñar para hacer siempre la misma cantidad de trabajo, falle o no algo. Elimina los picos de carga provocados por fallos.
contrapresión	Que la saturación se propague hacia atrás rechazando trabajo, en vez de absorberlo en colas sin límite.
celda	Copia completa e independiente del sistema que atiende a una parte de los clientes. Convierte una caída total en una parcial.
dependencia blanda	Aquella sin la cual el sistema sigue sirviendo, degradado. Solo lo es si se ha comprobado.
reparto por sorteo	Asignar a cada cliente un subconjunto distinto de recursos, de modo que dos clientes rara vez compartan todos.
fracción sana mínima	Límite que impide retirar del servicio a más de una parte de las instancias, aunque todas parezcan enfermas.

Modelo mental

Una arquitectura es un conjunto de decisiones costosas de cambiar; su calidad se juzga contra escenarios concretos, no por la cantidad de servicios usados.

Aplicado a esta clase, separa siempre cuatro planos: intención (qué necesita el usuario), configuración (qué declaramos), estado observado (qué existe de verdad) y evidencia (cómo sabemos que cumple). Confundirlos produce diseños que se ven correctos en un diagrama pero fallan al operar.

Flujo de razonamiento



Desarrollo

1. Lo que hace distinto un fallo repartido

En un solo proceso, una llamada funciona o lanza un error. En cuanto hay red, hay cuatro resultados:

1. funcionó y lo sabes
2. FUNCIONÓ y NO lo sabes ← la respuesta se perdió
3. falló y lo sabes
4. falló y no lo sabes ← el plazo venció y sigue ejecutándose

Y el segundo y el cuarto son indistinguibles desde fuera. De ahí la imposibilidad que gobierna esta materia:

no se puede distinguir

«está muerto» de «está lento» de «la respuesta se perdió»

→ todo plazo es una CONJETURA sobre cuál de los tres es

Y sus consecuencias, que este programa ya ha ido encontrando:

reintentar puede duplicar el efecto	→ idempotencia	clase 116
conmutar puede dejar dos líderes	→ testigo	clase 150
la entrega exactamente una vez no existe	→	clase 113
y un plazo demasiado corto convierte éxitos lentos en fallos	→	clase 130

Los modos de fallo, ordenados de más benigno a más dañino:

CAÍDA LIMPIA	el proceso desaparece
→ el mejor caso: se detecta rápido y todo el mundo reacciona	
LENTITUD	responde, tarde
→ peor que caerse: consume recursos de quien llama	
	clase 130
FALLO PARCIAL	una parte de las peticiones falla y otra no
→ los promedios lo esconden; hace falta percentil y desglose	
RESPUESTAS INCORRECTAS	contesta rápido y mal
→ ninguna comprobación de salud lo detecta	
→ se detecta validando lo que llega	
	clase 131
FALLO GRIS	él se considera sano y sus clientes no
→ el más difícil, y el que más dura	

Y una regla que se deduce de la lista: preferir caerse a degradarse en silencio. Un proceso que detecta que no puede cumplir su función debería terminar, no seguir aceptando trabajo que no va a hacer bien.

2. El fallo gris y las comprobaciones que mienten

El caso característico:

la comprobación de salud responde correcto
el panel está verde
y el 30 % de las peticiones reales falla

Y la causa es siempre la misma: la comprobación no hace lo que hace el tráfico real.

comprobación devuelve «correcto» sin tocar nada
tráfico real consulta la base, llama a dos servicios y escribe en una cola
→ si la base rechaza conexiones, la comprobación sigue diciendo correcto

Y las variantes concretas que producen fallo gris:

agotamiento de recursos en un nodo: descriptors, memoria, hilos
un disco que responde muy lento pero responde
pérdida de paquetes del 2 % en un enlace concreto
una zona con latencia degradada
un nodo con el reloj desviado clase 149
y la comprobación que se ejecuta en un hilo distinto del que está bloqueado

La última es especialmente traicionera: el proceso está bloqueado para el tráfico y sano para la comprobación.

La corrección tiene dos mitades y hay que hacer las dos:

1. QUE LA COMPROBACIÓN SE PAREZCA AL TRÁFICO
vivo superficial: ¿el proceso responde? → si no, reiniciar
listo profunda: ¿puedo atender de verdad? → si no, sacar del reparto
→ y la profunda usa la misma ruta que el tráfico: mismo grupo de hilos,
misma conexión, mismas dependencias imprescindibles
2. QUE UNA DEPENDENCIA CAÍDA NO SAQUE A TODAS LAS INSTANCIAS
si la comprobación profunda depende de la base y la base falla,
las 40 instancias se declaran no listas a la vez
→ y entonces no queda nadie para servir lo que SÍ funcionaba

Y el mecanismo que resuelve la segunda es imprescindible y poco conocido:

FRACCIÓN SANA MÍNIMA
el reparto nunca saca de servicio más de un porcentaje de instancias
si todas parecen enfermas, se asume que el problema es de la
comprobación o de una dependencia común, y se sigue enviando tráfico
→ mejor un sistema degradado que ninguno

Y la otra defensa, que viene de la clase 121: medir desde fuera. La salud real es la que ven los clientes, no la que declara el propio nodo.

salud declarada por el nodo	útil para reiniciar y para el reparto
proporción de errores observada	
por sus clientes	← esta es la verdad

3. El fallo que se sostiene solo

Hay una clase de caída que sorprende siempre: la causa desaparece y el sistema sigue caído.

09:12 una dependencia se degrada 4 minutos
09:16 la dependencia se recupera
09:52 el sistema sigue sin servir

Y el motivo es que el propio sistema genera el trabajo que lo mantiene caído:

las peticiones se acumulan en colas sin límite
los clientes reintentan, y cada reintento añade carga
los plazos vencen, y el trabajo hecho se descarta
→ se trabaja mucho y no se completa nada
→ y el sistema tiene DOS estados estables: sano y atascado

Lo que lo produce, en una frase: el sistema hace MÁS trabajo cuando las cosas van mal.

Y las tres defensas:

1. COLAS ACOTADAS Y DESCARTE clase 130
rechazar deprisa en vez de aceptar y no poder atender
y descartar lo más antiguo, que probablemente ya no lo espera nadie
2. PRESUPUESTO DE REINTENTOS
los reintentos no pueden superar un porcentaje del tráfico normal
→ se cortan solos justo cuando más daño harían
3. TRABAJO CONSTANTE
diseñar para hacer siempre la misma cantidad de trabajo

El tercero es el más potente y el menos intuitivo:

mal cuando algo cambia, se envía el cambio a quien corresponda
→ un fallo masivo produce muchos cambios a la vez
→ y el pico de trabajo llega cuando el sistema está peor

bien cada N segundos se envía el estado COMPLETO, cambie o no

- la carga es la misma un martes tranquilo que durante una caída
- y no hay nada que reintentar: en el siguiente ciclo se corrige

Y sus aplicaciones concretas:

distribuir configuración: enviar el fichero entero periódicamente
 listas de instancias sanas: publicar la lista completa
 reconciliación: comparar el estado deseado con el real clase 103
 cachés: refrescar por ciclo en vez de por invalidación clase 111

Y el precio, que hay que aceptar: se hace trabajo inútil el 99 % del tiempo. A cambio, el sistema se comporta igual en el peor día que en el mejor, y eso vale más de lo que cuesta.

La contrapresión es la versión de extremo a extremo del mismo principio:

si un componente no da abasto, debe RECHAZAR, no encolar
 y quien le llama debe enterarse y a su vez rechazar hacia atrás
 → hasta llegar al borde, que devuelve un error rápido al cliente

si en algún punto de la cadena hay una cola sin límite,
 la contrapresión se corta ahí y el sistema se atasca

4. Acotar el radio

Todo lo anterior reduce la probabilidad de fallar. Lo que reduce el daño cuando se falla igualmente son dos patrones.

Celdas. En lugar de un sistema grande, varias copias completas e independientes:

sin celdas un sistema; un fallo grave afecta al 100 % de los clientes
 con celdas 8 celdas; cada cliente vive en una
 → un fallo grave afecta al 12,5 %

Y sus propiedades:

cada celda tiene su base, su caché y sus instancias
 nada se comparte entre celdas, salvo el enrutador que asigna
 un despliegue se hace celda a celda: es un canario real clase 102
 y el tamaño de la celda se elige por lo que se puede probar,
 no por lo que cabe

Y el coste, que es real:

menos aprovechamiento: cada celda tiene su margen
 operar N copias en vez de una
 y el enrutador pasa a ser el punto crítico
 → debe ser lo más simple posible, con trabajo constante

Y la pregunta que decide si compensan:

¿cuánto cuesta una caída total frente a una caída del 12,5 %?
 → en un sistema con muchos clientes y un objetivo alto, mucho
 → en un sistema pequeño, no compensa

Reparto por sorteo. El truco barato que consigue algo parecido sin duplicar nada:

8 nodos; cada cliente se asigna a 2 de ellos, elegidos por su identificador

probabilidad de que dos clientes compartan LOS DOS nodos
 = 1 / combinaciones de 8 tomadas de 2 = 1/28

→ un cliente que satura sus dos nodos afecta al 3,6 % de los demás
 → frente al 100 % si todos comparten los 8

Y con más nodos y subconjuntos pequeños, el aislamiento mejora deprisa. Es una de las mejores relaciones entre coste y efecto que existen, y solo requiere cambiar cómo se asignan los clientes.

Y la clasificación de dependencias, que hay que escribir y comprobar:

DURA sin ella el sistema no puede cumplir su función
 → su disponibilidad multiplica a la tuya clase 126
 BLANDA sin ella el sistema sirve, degradado
 → y solo es blanda si se ha COMPROBADO clase 131

Y lo que ocurre siempre al comprobarlo la primera vez:

dependencias declaradas como blandas n
 dependencias que de verdad lo son menos que n

Y la lista de comprobación de la clase:

- toda operación remota tolera «funcionó y no lo sé»
- las comprobaciones de salud usan la misma ruta que el tráfico
- vivo y listo están separados y significan cosas distintas
- existe fracción sana mínima: nunca se retira todo el servicio
- la salud real se mide también desde fuera
- ninguna cola de la cadena carece de límite
- hay presupuesto de reintentos, no solo límite por llamada
- lo crítico usa trabajo constante en vez de notificar cambios
- la contrapresión llega hasta el borde sin cortarse
- está escrito qué dependencias son duras y cuáles blandas
- las blandas se han comprobado provocando su caída
- está decidido si se acota el radio con celdas o con reparto por sorteo

Y el cierre que enlaza con la clase siguiente: para que todo esto funcione, cada servicio tiene que encontrar a los demás, saber cuáles están sanos y hablar con ellos de forma segura. Quién resuelve eso —la aplicación, la plataforma o una malla— y qué cuesta cada opción es la materia de la clase 152.

Ejemplo trabajado

CloudShop sufre dos incidentes que sus mecanismos de la clase 130 no evitaron: uno en el que todo estaba verde mientras fallaba un tercio del tráfico, y otro en el que el sistema siguió caído treinta y seis minutos después de que la causa desapareciera.

Incidente 1: el fallo gris.

```
14:02 el 31 % de las peticiones al catálogo empieza a fallar
14:02 las comprobaciones de salud: 40 de 40 correctas
14:02 el reparto sigue enviando tráfico a las 40 instancias
14:09 alerta de proporción de errores (clase 125)
14:31 se identifica: 12 de las 40 instancias tienen agotados
      los descriptors de fichero
14:34 se reinician esas 12
duración                                     32 min
```

Y el diagnóstico:

```
comprobación de salud      devolvía 200 sin tocar nada
tráfico real               abría conexiones a la base y al caché
→ una instancia sin descriptors respondía la comprobación
  y fallaba todo lo demás
```

La corrección, con las dos mitades del apartado segundo:

comprobación de vivo	devuelve 200	devuelve 200 (igual)
comprobación de listo	no existía	consulta la base y el caché
		por la MISMA ruta y con
		el mismo grupo de hilos
tiempo hasta sacar del reparto una		
instancia enferma	no ocurría	9 s

Y el primer día tras activarla, ocurrió justo lo que el apartado advierte:

```
03:40 la base tiene un pico de latencia de 12 s
03:40 las 40 instancias fallan la comprobación profunda
03:40 el reparto las saca TODAS
03:40 caída total, peor que el problema original
duración                                     6 min

fracción sana mínima                     no había          50 %
qué pasa si todas fallan la comprobación se sacan todas se conservan
                                                la mitad

ensayo del mismo pico, repetido
  instancias retiradas                     40                20
  peticiones servidas                      0 %              58 %
  duración de la degradación                6 min            90 s
```

Y la tercera pieza, de la clase 121: medir la salud desde fuera.

```
nueva alerta  proporción de errores observada POR LOS CLIENTES
               de cada instancia, no declarada por ella
tiempo de detección del mismo caso, en un ensayo
  con salud declarada                      no se detecta
```

con salud observada desde fuera 70 s

Incidente 2: el fallo que se sostuvo solo.

09:12 el servicio de precios se degrada por un despliegue
09:16 se revierte; precios vuelve a funcionar
09:16 el flujo de compra sigue sin servir
09:24 se añaden instancias; no mejora
09:52 se paran los consumidores y se vacían las colas a mano
09:54 el sistema se recupera

duración de la causa 4 min
duración del incidente 42 min

Y la reconstrucción con el vocabulario del apartado tercero:

al degradarse precios, las peticiones tardaban más
→ la cola de entrada de pedidos creció sin límite
→ los clientes reintentaban: +3,4× de tráfico
→ los plazos vencían y el trabajo hecho se descartaba
→ el sistema trabajaba al 100 % y completaba el 6 %
y al recuperarse precios, la cola acumulada mantenía el estado

cola de entrada	sin límite	800, con descarte
qué se descarta	—	lo más antiguo
presupuesto de reintentos	no había	10 %

ensayo: degradar precios 4 minutos a propósito

duración del incidente	42 min	4 min 40 s
peticiones servidas durante la degradación	6 %	71 %
tiempo de recuperación tras restaurar	36 min	25 s

El trabajo constante, aplicado a dos sitios.

CASO 1: distribución de configuración

antes al cambiar algo, se notificaba a los 15 servicios
→ un cambio masivo generaba 15 × N notificaciones
→ y durante un incidente, los reintentos se acumulaban
después cada servicio pide la configuración COMPLETA cada 30 s
→ carga idéntica siempre; nada que reintentar

carga en un día normal	+2 %
carga durante un incidente	de ×18 a ×1

CASO 2: lista de instancias sanas

antes se publicaban altas y bajas
→ una caída de zona generaba un aluvión de bajas
después se publica la lista completa cada 5 s
→ una caída de zona no genera ningún pico

Y el coste, medido y aceptado:

tráfico adicional en régimen normal	+1,4 %
latencia de propagación de un cambio	de ~1 s a ~15 s
decisión se acepta: ningún cambio de configuración necesita propagarse en menos de 30 s	

Las celdas, evaluadas y descartadas; el sorteo, adoptado.

evaluación de celdas	
clientes	190 empresas
objetivo del flujo de compra	99,5 %
coste de 8 celdas	+40 % de infraestructura
beneficio	una caída afecta al 12,5 % en vez del 100 %
decisión	NO por ahora; se revisará si el objetivo sube o si los clientes crecen mucho

Y en su lugar, el reparto por sorteo, que costó una tarde:

nodos del servicio de API	12	12
nodos por cliente	12	2
probabilidad de compartir ambos nodos	100 %	1/66 = 1,5 %

ensayo: un cliente satura sus nodos con 40× su tráfico habitual

clientes afectados, antes	190
clientes afectados, después	3

De ciento noventa clientes afectados a tres, sin añadir un solo nodo.

Las dependencias, clasificadas y comprobadas.

declaradas como blandas	6
comprobadas provocando su caída (clase 131)	6
resultaron ser blandas de verdad	4
resultaron DURAS sin que nadie lo supiera	2
→ el servicio de precios: sin él no se podía mostrar el catálogo	
→ el de identidad: sin él no se podía ni navegar sin sesión	

Y las dos se convirtieron en blandas de verdad:

precios	caché con valor caducado servible y precio base
identidad	navegación anónima sin llamar a identidad

disponibilidad del flujo de compra	
techo por dependencias antes	99,05 %
techo después	99,74 %

A los seis meses.

comprobación de listo separada de vivo	no	sí
comprobación que usa la ruta real	no	sí
fracción sana mínima	no	50 %
salud medida desde fuera	no	sí
tiempo de detección de un fallo gris	32 min	70 s
colas sin límite	3 de 7	0 de 7
presupuesto de reintentos	no	10 %
duración de un incidente con causa de 4 min	42 min	4 min 40 s
componentes con trabajo constante	0	2
clientes afectados por un vecino ruidoso	190	3
dependencias declaradas blandas	6	6
de ellas, comprobadas	0	6
de ellas, que lo eran de verdad	4	6

La lección que esta clase traslada a la parte 12: los dos incidentes ocurrieron con todos los mecanismos de la clase 130 correctamente configurados, porque ninguno de los dos era un problema de la llamada. El primero fue una comprobación de salud que no hacía lo que hace el tráfico, y su primera corrección produjo una caída peor por retirar las cuarenta instancias a la vez. El segundo fue un sistema que hacía más trabajo cuanto peor iba, y que por eso siguió caído treinta y seis minutos después de que la causa desapareciera. Y el cambio con mejor relación entre coste y efecto no fue ninguno de los dos: asignar a cada cliente dos nodos de doce en vez de los doce, que redujo el alcance de un vecino ruidoso de ciento noventa clientes a tres y no costó nada.

Laboratorio guiado

Ejecuta desde la raíz:

```
python classes/part-12-cloud-native-distributed-architecture/151-fallos-parciales-y-patrones-de-resiliencia/lab.py
```

El laboratorio selecciona el motor de práctica reliability y produce labresult.json. El escenario, sus comprobaciones y el artefacto esperado corresponden a esta clase; no requiere credenciales y deja explícito qué debe revalidarse en un sandbox real.

1. Lee exercise.steps y formula una predicción antes de ejecutar.
2. Ejecuta la práctica y verifica todos los elementos de checks.
3. Provoca el caso de negativetest y explica la señal observada.
4. Materializa mapa-fallos en evidence/ usando la plantilla indicada.
5. Para proveedor real, sigue sandbox.requires, registra costo y ejecuta destroy.

Evidencia esperada

El artefacto principal es un escenario de fallo con objetivo y recuperación medida. Además, la entrega debe incluir el comando ejecutado, la salida estructurada y una conclusión que no exceda lo observado.

Reto verificable

Construye mapa-fallos para el caso CloudShop. Incluye una alternativa descartada, un supuesto que pueda falsarse, una prueba de fallo y una decisión de rollback.

■ Criterio de aceptación

- [] lab.py termina con código 0 y genera JSON válido.
- [] La entrega conecta al menos tres requisitos con mecanismos verificables.
- [] Existe una prueba positiva y una prueba negativa con evidencia.
- [] Seguridad, costo y operación aparecen como decisiones, no como anexos.
- [] Se declara una limitación y una condición que obligaría a revisar el diseño.
- [] Otra persona puede repetir el recorrido sin conocimiento tácito.

■ Errores frecuentes

Síntoma	Causa probable	Corrección
El panel está verde y una parte importante del tráfico falla	Fallo gris: la comprobación de salud no hace lo que hace el tráfico real	Separa vivo de listo, haz que la comprobación de listo use la misma ruta y grupo de hilos, y mide además la salud observada por los clientes.
Una dependencia con un pico deja el servicio entero fuera del reparto	Todas las instancias fallan la comprobación profunda a la vez	Fracción sana mínima: nunca retirar más de un porcentaje; mejor degradado que sin nadie.
El sistema sigue caído después de que la causa desaparezca	Fallo metaestable: colas sin límite y reintentos crean trabajo que se sostiene solo	Acota todas las colas con descarte, añade presupuesto de reintentos y reduce el trabajo bajo estrés en vez de aumentarlo.
Un fallo masivo genera un pico de trabajo justo cuando peor va todo	El diseño notifica cambios en vez de publicar estado completo	Trabajo constante: publica el estado completo con periodicidad fija, cambie o no.
Un cliente que abusa afecta a todos los demás	Todos comparten los mismos recursos	Reparto por sorteo: asigna a cada cliente un subconjunto pequeño y distinto; valora celdas si el objetivo lo justifica.
Una dependencia declarada opcional tumba el sistema	Nunca se comprobó que fuera opcional	Escribe qué dependencias son duras y cuáles blandas, y comprueba cada blanda provocando su caída.

■ Seguridad, ética y costo

Trabaja con cuentas propias o sandboxes autorizados. No publiques secretos, identificadores reales ni datos personales. Antes de crear recursos pagos define presupuesto, etiquetas y comando de destrucción; después verifica que no queden recursos huérfanos. Los ejemplos locales enseñan contratos, pero no certifican cumplimiento ni disponibilidad de producción.

■ Preguntas de comprobación

1. ¿Cuáles son los cuatro resultados de una llamada remota y cuál causa más problemas?
2. ¿Qué es un fallo gris y por qué las comprobaciones de salud no lo detectan?
3. ¿Por qué una comprobación de salud profunda puede provocar una caída total, y qué lo impide?
4. ¿Qué mantiene caído a un sistema cuando la causa ya desapareció?
5. ¿Qué consigue el reparto por sorteo y a qué coste?

Referencias

- Huang, P. y otros (2017). Gray failure: the Achilles' heel of cloud-scale systems — el fallo que el componente no reconoce.
<<https://www.microsoft.com/en-us/research/publication/gray-failure-the-achilles-heel-of-cloud-scale-systems/>>
- Bronson, N. y otros (2021). Metastable failures in distributed systems — fallos que se sostienen tras desaparecer la causa. <<https://sigops.org/s/conferences/hotos/2021/papers/hotos21-s11-bronson.pdf>>
- AWS (2025). Reliability and constant work — diseñar para hacer siempre la misma cantidad de trabajo.
<<https://aws.amazon.com/builders-library/reliability-and-constant-work/>>
- AWS (2025). Workload isolation using shuffle sharding — reparto por sorteo y su aritmética.
<<https://aws.amazon.com/builders-library/workload-isolation-using-shuffle-sharding/>>
- AWS (2025). Implementing health checks — vivo frente a listo y fracción sana mínima.
<<https://aws.amazon.com/builders-library/implementing-health-checks/>>
- Documentación oficial vigente del servicio implementado; registra URL y fecha de consulta.

Descargar: Parte 12 en PDF · Manual integral

Anterior	Índice	Siguiente
← 150 · Replicación, particionado y consenso	Parte 12 · Programa	152 · Service discovery, malla y comunicación →

Evaluación — 151 Fallos parciales y patrones de resiliencia

Preguntas

1. Explica el problema que resuelve esta capacidad sin mencionar un proveedor.
2. Identifica una frontera de responsabilidad y su propietario.
3. Compara dos alternativas mediante confiabilidad, seguridad, costo y operación.
4. ¿Qué demuestra el laboratorio y qué no puede demostrar?
5. Propón un caso límite o una prueba de fallo.

Reto verificable

Entrega mapa-fallos con diagrama o configuración, evidencia de ejecución, alternativa descartada, riesgo residual y criterio de rollback.

Criterio de aceptación

- ☐ Resultado reproducible por una segunda persona.
- ☐ Evidencia vinculada a cada afirmación técnica.
- ☐ Prueba negativa o de fallo incluida.
- ☐ Costos y permisos expresados con unidades y alcance.
- ☐ Limitaciones declaradas sin presentar la simulación como producción.

Escala

Nivel	Evidencia
A — competente	Cumple todo y defiende trade-offs con datos.
B — en desarrollo	Cumple lo esencial; falta profundidad en una dimensión.
C — inicial	Artefacto parcial o conclusión sin evidencia suficiente.
0	Sin entrega reproducible.

152 — Service discovery, malla y comunicación

Parte: 12 — Arquitectura cloud-native y sistemas distribuidos Nivel: avanzado-experto · Horas estimadas: 4
Laboratorio: network · Estado: EXECUTABLECORE

Propósito

Resolver cómo se encuentran y se hablan las piezas cuando las direcciones cambian cada pocos minutos: quién traduce «el servicio de pagos» en una dirección concreta, quién decide qué instancias están sanas y dónde vive la política de reintentos, plazos y cifrado. La clase compara los tres sitios donde puede vivir esa lógica, dice qué aporta de verdad una malla y qué no, y se detiene en dos detalles que causan incidentes reales y casi nunca se explican: el reparto rotatorio manda trabajo a la instancia lenta, y una conexión multiplexada anula el reparto.

Resultados de aprendizaje

Al finalizar podrás:

1. Situar el descubrimiento y la política en la biblioteca, la plataforma o un intermediario.
2. Decidir si una malla compensa, con un criterio numérico.
3. Enumerar lo que una malla no resuelve aunque lo parezca.
4. Elegir el algoritmo de reparto sabiendo qué hace cada uno con un nodo lento.
5. Evitar que las conexiones persistentes rompan el reparto.

Conceptos centrales

Concepto	Comprensión verificable
descubrimiento	Traducir un nombre lógico en direcciones concretas y sanas. En entornos dinámicos cambia constantemente.
intermediario adjunto	Proceso que acompaña a cada instancia e intercepta su tráfico para aplicar política sin tocar el código.
identidad de carga en el transporte	Cada servicio tiene un certificado propio; la autenticación mutua cifra y a la vez dice quién llama.
reparto por menos peticiones	Enviar a la instancia con menos peticiones en curso. Evita mandar trabajo a la que está lenta.
multiplexación	Varias peticiones sobre una misma conexión. Reduce coste y hace que el reparto por conexión deje de repartir.
conversación excesiva	Muchas llamadas pequeñas para una sola operación de negocio. Es el problema de rendimiento más común entre servicios.

Modelo mental

Una arquitectura es un conjunto de decisiones costosas de cambiar; su calidad se juzga contra escenarios concretos, no por la cantidad de servicios usados.

Aplicado a esta clase, separa siempre cuatro planos: intención (qué necesita el usuario), configuración (qué declaramos), estado observado (qué existe de verdad) y evidencia (cómo sabemos que cumple). Confundirlos produce diseños que se ven correctos en un diagrama pero fallan al operar.

■ Flujo de razonamiento

CIFRADO Y AUTENTICACIÓN MUTUA ENTRE SERVICIOS
 cada servicio tiene su certificado, rotado solo
 → resuelve el cifrado interno que la clase 136 encontró ausente
 → y de paso da identidad verificable en el transporte

AUTORIZACIÓN POR IDENTIDAD, NO POR DIRECCIÓN
 «pedidos puede llamar a precios» clase 135
 → sobrevive a que todo se recree

PLAZOS, REINTENTOS Y CORTE SIN TOCAR CÓDIGO
 y aplicables de forma uniforme clase 130

REPARTO DE TRÁFICO POR PORCENTAJE
 canarios y despliegues escalonados sin lógica propia clase 102

TELEMETRÍA UNIFORME
 métricas y trazas de todas las llamadas, con el mismo formato
 clase 124

Y la lista es real: cinco cosas que de otro modo hay que implementar en cada lenguaje.

Lo que NO aporta, y se le atribuye:

NO HACE SEGURO REINTENTAR
 el intermediario puede reintentar; que eso no duplique un cobro
 es responsabilidad de la aplicación clase 116
 → y una malla mal configurada AÑADE reintentos que nadie pidió

NO SABE CUÁL ES EL PLAZO CORRECTO
 no conoce el presupuesto de la petición original clase 130
 → hay que configurárselo, y propagar el plazo restante sigue
 siendo trabajo de la aplicación

NO ELIMINA EL FALLO PARCIAL
 todo lo de la clase 151 sigue igual

NO ARREGLA UN DISEÑO CONVERSADOR
 si una operación hace 340 llamadas, las hará igual
 → y ahora cada una pasa por dos intermediarios más

NO SUSTITUYE A LOS CONTRATOS
 la compatibilidad entre versiones es de la clase 153

Y el coste, que hay que medir antes de decidir:

latencia añadida	0,3-2 ms por salto, y hay dos saltos por llamada
memoria	50-150 MB por instancia
procesador	5-15 % del total
plano de control	un sistema más que operar y actualizar
modo de fallo nuevo	si el intermediario no arranca, la aplicación no habla con nadie

Y una cuenta que conviene hacer:

$300 \text{ instancias} \times 100 \text{ MB} = 30 \text{ GB}$ de memoria solo en intermediarios

Y dos precauciones operativas que se descubren tarde:

el intermediario debe arrancar ANTES que la aplicación
 y terminar DESPUÉS clase 146
 → si no, hay peticiones al arrancar y al parar que no salen

las actualizaciones del plano de control son un despliegue
 que afecta a todo a la vez
 → escalonado, con canario, como cualquier otro clase 102

3. Cómo se reparte, y las dos trampas

Los algoritmos, y lo que hace cada uno cuando una instancia va mal:

ROTATORIO
 una a cada instancia, por turnos
 + trivial y justo si todas son iguales
 – MANDA TRABAJO A LA QUE ESTÁ LENTA, exactamente igual que a las sanas
 → y si una instancia tarda 10× más, acumula 10× más trabajo pendiente

MENOS PETICIONES EN CURSO

- a la que tiene menos trabajo sin terminar
- + una instancia lenta acumula peticiones y deja de recibir sola
- resuelve el problema anterior sin configurar nada

POR LATENCIA OBSERVADA

- pondera por lo que ha tardado últimamente
- + reacciona a nodos degradados
- puede oscilar si el peso cambia demasiado deprisa

POR CLAVE

- la misma clave siempre al mismo destino
 - + aprovecha cachés locales
 - puntos calientes, y hay que rehacerlo al cambiar el número de destinos
- clase 150

Y la primera trampa, en una frase:

- el reparto rotatorio es la opción por defecto
- y es la peor ante una instancia lenta, que es el fallo más común

Y una técnica barata que mejora cualquiera de ellos: elegir dos al azar y quedarse con la menos cargada. Casi todo el beneficio de «menos peticiones» sin necesidad de conocer el estado de todas.

La segunda trampa: las conexiones persistentes.

- con una conexión por petición
- el reparto elige destino en cada llamada → reparte bien

- con conexiones persistentes y multiplexadas
- se abre UNA conexión y todas las peticiones van por ella
- el reparto eligió destino una vez, al abrirla
- y desde entonces, todo va al mismo sitio

Y el efecto observado:

- 12 instancias de destino
- 40 instancias de origen, con una conexión persistente cada una
- si el reparto fue rotatorio al abrir, quedan 3-4 conexiones por destino, y el reparto real depende de qué origen tiene tráfico
- y al añadir una instancia de destino, NO recibe nada: nadie abre conexiones nuevas

Las correcciones:

- reparto por PETICIÓN, no por conexión
- es lo que hace un intermediario que entiende el protocolo
- caducidad de conexión: renovarlas cada N minutos o N peticiones
- para que las instancias nuevas entren en el reparto
- y un número mínimo de conexiones por destino

Y el mismo problema, en su versión más citada: una instancia nueva no recibe tráfico hasta que alguien abre una conexión, y eso hace que el autoescalado parezca no funcionar.

Y una tercera cuestión relacionada: el arranque en frío del destino. Una instancia recién arrancada acepta la misma carga que las demás y aún no tiene sus cachés llenas ni su código optimizado. Un arranque progresivo —darle poco tráfico al principio e ir subiendo— evita ese pico de latencia.

4. Cómo se habla

Síncrono o asíncrono se decide por interacción, con los atributos de la clase 145:

- SÍNCRONO quien llama necesita la respuesta para continuar
- precio de un producto, validar un dato, comprobar existencias

- ASÍNCRONO el resultado no se necesita ahora
 - notificar, facturar, indexar, recalcular
- parte 09

Y la regla que más latencia ahorra:

- si puede ser asíncrono, que lo sea
 - cada llamada síncrona añade su latencia y su probabilidad de fallo a la petición del usuario
- clase 126

La granularidad, que es el problema de rendimiento más frecuente entre servicios:

conversación excesiva
 «dame el pedido» → «dame cada línea» × 40 → «dame cada producto» × 40
 → 81 llamadas de red para una pantalla
 → es la escalera de la clase 124, ahora entre servicios

corrección
 operaciones que devuelven lo que la pantalla necesita
 o consultas por lotes: «dame estos 40 productos»
 y evitar que cada consumidor tenga su propia operación a medida

Y la tensión que hay que resolver conscientemente: operaciones a medida para cada consumidor acoplan al proveedor con sus clientes; operaciones genéricas producen conversación excesiva. La salida habitual es una capa de composición del lado del consumidor —una fachada por tipo de cliente— que agrega en un solo salto.

Los protocolos, con honestidad:

TEXTO SOBRE HTTP	universal, depurable, verboso suficiente para la mayoría
BINARIO CON ESQUEMA	menos bytes y menos tiempo de serialización necesita generación de código y registro de esquemas → y entonces el contrato es explícito, que es bueno clase 153
FLUJO CONTINUO	útil cuando hay muchos mensajes en una conversación o resultados que llegan poco a poco

Y la nota honesta: el protocolo rara vez es el cuello de botella. Antes de cambiarlo, conviene comprobar dónde se va el tiempo con una traza; casi siempre está en el número de llamadas, en la base o en una dependencia lenta, no en la serialización.

Y la lista de comprobación de la clase:

- está decidido dónde vive la política: biblioteca, plataforma o adjunto
- si hay malla, está justificada por número de servicios y lenguajes
- está medido lo que cuesta: latencia, memoria y procesador
- el intermediario arranca antes y termina después que la aplicación
- los reintentos de la malla no duplican efectos: hay idempotencia
- los plazos configurados respetan el presupuesto de la petición
- el reparto no es rotatorio si las instancias pueden ir lentas
- el reparto es por petición, no por conexión
- las conexiones caducan para que entren las instancias nuevas
- las instancias nuevas reciben tráfico progresivamente
- cada interacción está clasificada como síncrona o asíncrona
- está medido cuántas llamadas hace una operación de negocio típica

Y el cierre que enlaza con la clase siguiente: para que dos servicios se hablen sin coordinarse hace falta algo que ninguna malla proporciona: un contrato que pueda cambiar sin romper a quien lo consume. Es la materia de la clase 153.

Ejemplo trabajado

CloudShop, con cinco unidades desplegables tras la clase 148, se plantea si necesita una malla. La evaluación dice que no, y el mismo ejercicio descubre dos problemas de reparto que llevaban meses causando incidentes.

La evaluación de la malla.

servicios	5
lenguajes	2
instancias totales	48

lo que se quería de la malla		
cifrado interno y autenticación mutua	clase 136	← necesario
autorización por identidad	clase 135	← ya resuelto
plazos y reintentos uniformes	clase 130	← ya en código
reparto para canarios	clase 102	← ya en plataforma
telemetría uniforme	clase 124	← ya resuelto

Uno de cinco. Y el coste estimado:

memoria adicional	48 × 90 MB	4,3 GB
procesador adicional		~9 %
latencia añadida	2 saltos × 0,6 ms	1,2 ms
plano de control		un sistema más que operar
coste mensual estimado		620 €

tiempo de implantación 6 semanas

Y la alternativa para lo único que faltaba:

cifrado interno y autenticación mutua
opción A malla completa 6 semanas, 620 €/mes
opción B certificados gestionados por la plataforma
y bibliotecas de los 2 lenguajes 1 semana, 0 €/mes

decisión opción B
revisión se reconsiderará por encima de 15 servicios
o si aparece un tercer lenguaje

Y lo que se anotó como criterio, para no rediscutirlo cada trimestre:

la malla se adopta cuando el coste de mantener la política en N
bibliotecas supere el de operar un plano de control
→ con 2 lenguajes y 5 servicios, no lo supera

El problema del reparto rotatorio.

Un incidente recurrente sin explicación:

síntoma cada pocas semanas, el percentil 99 del catálogo se
multiplicaba por 8 durante 20-40 minutos
frecuencia 1-2 veces al mes
diagnóstico previo «picos de tráfico»

Y al mirarlo con trazas (clase 124):

instancias del catálogo 12
latencia p99 de 11 de ellas 48 ms
latencia p99 de 1 de ellas 3.900 ms
reparto rotatorio
→ la instancia lenta recibía la misma proporción de peticiones
→ y como tardaba más, acumulaba peticiones en curso
→ el 8,3 % de las peticiones tardaba 3,9 s

Y la causa de la instancia lenta variaba —un disco degradado, un vecino ruidoso, una pausa de memoria— pero el efecto era siempre el mismo.

p99 global con una instancia lenta	3.900 ms	71 ms
proporción de peticiones afectadas	8,3 %	0,4 %
peticiones que recibe la instancia lenta	8,3 %	0,9 %
cambios de código necesarios	—	0

Un cambio de algoritmo en la configuración del repartidor eliminó una familia entera de incidentes.

Y se añadió la comprobación correspondiente al catálogo de la clase 131:

ensayo: ralentizar una instancia a propósito
con rotatorio p99 global ×80
con menos peticiones p99 global ×1,5

El problema de las conexiones persistentes.

Otro síntoma sin explicación:

al escalar el catálogo de 12 a 20 instancias durante un pico,
la latencia no mejoraba
y las 8 instancias nuevas tenían el 3 % del tráfico

Y la causa era la del apartado tercero:

conexiones persistentes multiplexadas entre servicios
el reparto elegía destino AL ABRIR la conexión
las conexiones llevaban abiertas horas
→ las instancias nuevas no recibían casi nada

reparto	por conexión	por petición
caducidad de conexión	no había	5 min o 10.000 peticiones
tráfico que recibe una instancia nueva a los 2 min	3 %	97 %
tiempo hasta que el escalado surte efecto	>30 min	90 s

Y una tercera corrección que redujo el pico de latencia al escalar:

arranque progresivo de las instancias nuevas
 primeros 30 s 10 % del tráfico que le tocaría
 hasta 90 s subida gradual al 100 %

p99 de las instancias nuevas en su primer minuto
 sin arranque progresivo 1.900 ms
 con arranque progresivo 180 ms

La conversación excesiva entre servicios.

Al medir cuántas llamadas hacía cada operación de negocio:

operación	llamadas entre servicios
ver ficha de producto	3
añadir a la cesta	4
ver la cesta	11
confirmar pedido	14
ver «mis pedidos»	62 ← problema

Y las 62 eran la escalera de siempre, ahora entre servicios:

1 llamada para la lista de pedidos		
20 llamadas, una por pedido, para su estado de envío		
41 llamadas, una por producto, para su nombre e imagen		
llamadas para «mis pedidos»	62	3
cómo	una por elemento	consultas por lotes
latencia p99	2.100 ms	190 ms
cambios en los servicios llamados	–	2 operaciones por lote

Y se añadió a la revisión de diseño una pregunta: ¿cuántas llamadas entre servicios hace esta pantalla?, con umbral de aviso en diez.

Síncrono frente a asíncrono, revisado.

interacciones entre servicios		23
síncronas antes		19
síncronas que no necesitaban serlo		7
notificar al cliente, indexar en búsqueda, actualizar el panel de informes, registrar en el lago, avisar a logística, recalcular recomendaciones, enviar a analítica		
interacciones síncronas	19	12
latencia p99 de confirmar pedido	840 ms	310 ms
dependencias duras del flujo de compra	6	3
techo de disponibilidad por dependencias	99,05 %	99,74 %

Siete interacciones que se hicieron asíncronas bajaron la latencia a un tercio y subieron el techo de disponibilidad, que es exactamente la cadena de la clase 126.

A los cuatro meses.

mallado adoptado	–	no, con criterio escrito
cifrado interno entre servicios	4 de 5	5 de 5
algoritmo de reparto	rotatorio	menos peticiones
incidentes por instancia lenta	1-2 / mes	0
reparto	por conexión	por petición
tráfico a instancias nuevas a los 2 min	3 %	97 %
tiempo hasta que el escalado surte efecto	>30 min	90 s
llamadas para «mis pedidos»	62	3
interacciones síncronas	19	12
latencia p99 de confirmar pedido	840 ms	310 ms

La lección que esta clase traslada a la parte 12: la malla se descartó porque de las cinco cosas que aporta, cuatro ya estaban resueltas y la quinta costaba una semana en vez de seis. Y los dos incidentes recurrentes que llevaban meses sin explicación no eran problemas de arquitectura ni de código: eran el algoritmo de reparto por defecto, que manda trabajo a la instancia lenta, y conexiones persistentes que hacían que las instancias nuevas no recibieran tráfico. Los dos se corrigieron cambiando configuración, y los dos habrían seguido igual con una malla mal configurada.

Laboratorio guiado

Ejecuta desde la raíz:

```
python classes/part-12-cloud-native-distributed-architecture/152-service-discovery-malla-y-
```

comunicacion/lab.py

El laboratorio selecciona el motor de práctica network y produce labresult.json. El escenario, sus comprobaciones y el artefacto esperado corresponden a esta clase; no requiere credenciales y deja explícito qué debe revalidarse en un sandbox real.

1. Lee exercise.steps y formula una predicción antes de ejecutar.
2. Ejecuta la práctica y verifica todos los elementos de checks.
3. Provoca el caso de negativetest y explica la señal observada.
4. Materializa topologia-servicios en evidence/ usando la plantilla indicada.
5. Para proveedor real, sigue sandbox.requires, registra costo y ejecuta destroy.

Evidencia esperada

El artefacto principal es una topología con rutas, puertos y controles. Además, la entrega debe incluir el comando ejecutado, la salida estructurada y una conclusión que no exceda lo observado.

Reto verificable

Construye topologia-servicios para el caso CloudShop. Incluye una alternativa descartada, un supuesto que pueda falsarse, una prueba de fallo y una decisión de rollback.

■ Criterio de aceptación

- [] lab.py termina con código 0 y genera JSON válido.
- [] La entrega conecta al menos tres requisitos con mecanismos verificables.
- [] Existe una prueba positiva y una prueba negativa con evidencia.
- [] Seguridad, costo y operación aparecen como decisiones, no como anexos.
- [] Se declara una limitación y una condición que obligaría a revisar el diseño.
- [] Otra persona puede repetir el recorrido sin conocimiento tácito.

■ Errores frecuentes

Síntoma	Causa probable	Corrección
Una sola instancia degradada dispara el percentil 99 de todo el servicio	El reparto rotatorio le envía la misma proporción de tráfico aunque tarde diez veces más	Reparte por menos peticiones en curso, o elige dos al azar y quédate con la menos cargada.
Escalar no mejora nada y las instancias nuevas casi no reciben tráfico	Las conexiones persistentes eligieron destino al abrirse y no se renuevan	Reparte por petición, caduca las conexiones por tiempo o número y da tráfico progresivo a las instancias nuevas.
Se adopta una malla y la mayoría de sus ventajas ya estaban resueltas	No se comparó lo que aporta con lo que ya existe ni se midió su coste	Enumera las cinco capacidades, marca cuáles faltan y decide con el número de servicios y lenguajes.
La malla reintenta y se duplican efectos	Los reintentos automáticos no saben si la operación es idempotente	Haz idempotente lo que se pueda reintentar y desactiva los reintentos donde no lo sea.
Una pantalla hace decenas de llamadas entre servicios	Operaciones demasiado finas y consultas por elemento	Añade consultas por lotes o una fachada de composición, y mide llamadas por operación de negocio.
La latencia del flujo principal es alta y su disponibilidad baja	Hay interacciones síncronas que no necesitan serlo	Clasifica cada interacción; lo que no se necesita para responder, hazlo asíncrono.

■ Seguridad, ética y costo

Trabaja con cuentas propias o sandboxes autorizados. No publiques secretos, identificadores reales ni datos personales. Antes de crear recursos pagos define presupuesto, etiquetas y comando de destrucción; después verifica que no queden recursos huérfanos. Los ejemplos locales enseñan contratos, pero no certifican cumplimiento ni disponibilidad de producción.

■ Preguntas de comprobación

1. ¿Qué ventajas e inconvenientes tiene poner la política en la biblioteca, en la plataforma o en un intermediario?
2. ¿Qué cinco cosas aporta una malla y cuáles cuatro no aporta aunque se le atribuyan?
3. ¿Por qué el reparto rotatorio es la peor opción ante una instancia lenta?
4. ¿Por qué las conexiones persistentes rompen el reparto y cómo se corrige?
5. ¿Qué regla reduce más la latencia percibida al clasificar interacciones?

Referencias

- Istio (2025). Traffic management and mutual TLS — capacidades de una malla y su configuración. <<https://istio.io/latest/docs/concepts/traffic-management/>>
- Envoy (2025). Load balancing: algorithms and panic threshold — menos peticiones, dos al azar y fracción sana mínima. <<https://www.envoyproxy.io/docs/envoy/latest/intro/archoverview/upstream/loadbalancing/overview>>
- Mitzenmacher, M. (2001). The power of two choices in randomized load balancing — por qué elegir dos al azar funciona tan bien. <<https://www.eecs.harvard.edu/michaelm/postscripts/tpds2001.pdf>>
- gRPC (2025). Load balancing with long-lived connections — el problema del reparto con conexiones persistentes. <<https://grpc.io/blog/grpc-load-balancing/>>
- Google Cloud (2025). Service discovery patterns — descubrimiento en la biblioteca, en la plataforma y con intermediario. <<https://cloud.google.com/architecture/service-discovery-patterns>>
- Documentación oficial vigente del servicio implementado; registra URL y fecha de consulta.

Descargar: Parte 12 en PDF · Manual integral

Anterior	Índice	Siguiente
← 151 · Fallos parciales y patrones de resiliencia	Parte 12 · Programa	153 · Contratos API, compatibilidad y evolución →

Evaluación — 152 Service discovery, malla y comunicación

Preguntas

1. Explica el problema que resuelve esta capacidad sin mencionar un proveedor.
2. Identifica una frontera de responsabilidad y su propietario.
3. Compara dos alternativas mediante confiabilidad, seguridad, costo y operación.
4. ¿Qué demuestra el laboratorio y qué no puede demostrar?
5. Propón un caso límite o una prueba de fallo.

Reto verificable

Entrega topología-servicios con diagrama o configuración, evidencia de ejecución, alternativa descartada, riesgo residual y criterio de rollback.

Criterio de aceptación

- ☐ Resultado reproducible por una segunda persona.
- ☐ Evidencia vinculada a cada afirmación técnica.
- ☐ Prueba negativa o de fallo incluida.
- ☐ Costos y permisos expresados con unidades y alcance.
- ☐ Limitaciones declaradas sin presentar la simulación como producción.

Escala

Nivel	Evidencia
A — competente	Cumple todo y defiende trade-offs con datos.
B — en desarrollo	Cumple lo esencial; falta profundidad en una dimensión.
C — inicial	Artefacto parcial o conclusión sin evidencia suficiente.
0	Sin entrega reproducible.

153 — Contratos API, compatibilidad y evolución

Parte: 12 — Arquitectura cloud-native y sistemas distribuidos Nivel: avanzado-experto · Horas estimadas: 4
Laboratorio: api · Estado: EXECUTABLECORE

Propósito

Hacer que dos piezas puedan evolucionar sin coordinarse, que es la única razón por la que se separaron. La clase sostiene tres cosas incómodas: que el contrato es mucho más que el esquema, y que la mayoría de las roturas ocurren en lo que el esquema no describe; que con suficientes consumidores, cualquier comportamiento observable se convierte en parte del contrato aunque nadie lo prometiera; y que la compatibilidad no se consigue con disciplina sino comprobándola automáticamente, con una técnica que además resuelve la pregunta de quién consume esto.

Resultados de aprendizaje

Al finalizar podrás:

1. Enumerar todo lo que forma parte de un contrato además del esquema.
2. Reconocer los comportamientos no prometidos de los que alguien ya depende.
3. Escribir clientes tolerantes que no se rompan con cambios compatibles.
4. Comprobar la compatibilidad de forma automática, no por disciplina.
5. Evolucionar un contrato sin versionar, y versionar solo cuando no quede otra.

Conceptos centrales

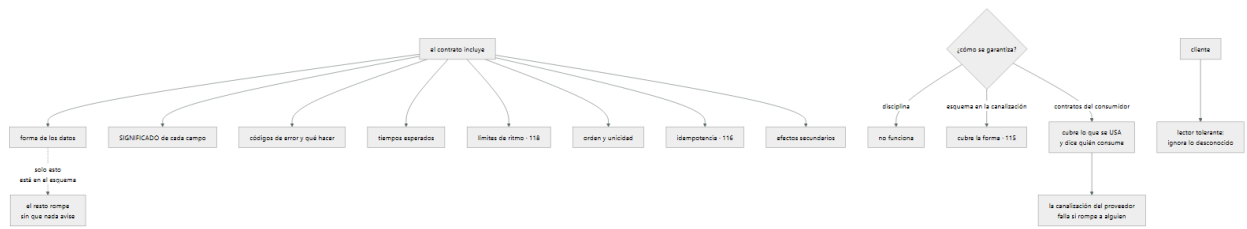
Concepto	Comprensión verificable
contrato	Todo lo que quien consume puede observar y de lo que puede depender: forma, significado, errores, tiempos, orden, límites y efectos.
comportamiento observable	Cualquier cosa que se pueda medir desde fuera. Con bastantes consumidores, alguien depende de ella aunque no esté documentada.
lector tolerante	Cliente que ignora lo que no conoce, valida solo lo que usa y no depende de lo que no se le prometió.
contrato dirigido por el consumidor	Cada consumidor publica lo que realmente usa; la canalización del proveedor comprueba que sigue cumpliéndolo.
campo con alias	Publicar el campo viejo y el nuevo a la vez durante la transición, para poder retirar el viejo sin coordinar.
error como contrato	Los códigos de error, su significado y si conviene reintentar forman parte del contrato tanto como los campos.

Modelo mental

Una arquitectura es un conjunto de decisiones costosas de cambiar; su calidad se juzga contra escenarios concretos, no por la cantidad de servicios usados.

Aplicado a esta clase, separa siempre cuatro planos: intención (qué necesita el usuario), configuración (qué declaramos), estado observado (qué existe de verdad) y evidencia (cómo sabemos que cumple). Confundirlos produce diseños que se ven correctos en un diagrama pero fallan al operar.

■ Flujo de razonamiento



Desarrollo

1. El contrato es más que el esquema

Un esquema describe la forma de los datos. El contrato es todo lo que quien consume puede observar:

FORMA	campos, tipos, obligatoriedad, anidamiento	
SIGNIFICADO	qué representa cada campo, en qué unidad, con qué precisión	
ERRORES	qué códigos existen, qué significan, cuáles conviene reintentar	
TIEMPOS	cuánto tarda normalmente, qué plazo tiene sentido	clase 130
LÍMITES	cuántas peticiones se admiten y qué pasa al superarlos	clase 118
ORDEN	si los resultados vienen ordenados, y por qué	
UNICIDAD	si un identificador puede repetirse	
IDEMPOTENCIA	qué ocurre si la misma petición llega dos veces	clase 116
EFFECTOS	qué cambia en el mundo al llamar: cobros, correos, reservas	
PAGINACIÓN	cómo se recorre, y si es estable mientras se recorre	

Y el dato que ordena la clase:

el esquema cubre la primera línea
y la mayoría de las roturas ocurren en las otras nueve

El caso de la clase 115 es el ejemplo perfecto: el campo importe pasó de céntimos a unidades. El tipo no cambió, el esquema siguió validando, ninguna herramienta detectó nada y se emitieron mil doscientas facturas mal.

Y las otras roturas frecuentes que ningún esquema ve:

un campo opcional que antes venía siempre y ahora a veces falta
un listado que antes venía ordenado y ahora no
un código de error que cambia de 400 a 409
una operación que era idempotente y deja de serlo
una llamada que tardaba 40 ms y pasa a tardar 900
una paginación que se desordena si hay escrituras mientras se recorre
y un efecto nuevo: la operación ahora también envía un correo

La última merece atención: añadir un efecto es un cambio incompatible, aunque la respuesta sea idéntica.

Y de ahí la regla de redacción de un contrato:

lo que no se promete, se dice que no se promete
«el orden de este listado no está garantizado»
«este campo puede faltar»
«esta operación no es idempotente»
→ decirlo explícitamente es lo único que permite cambiarlo después

2. Todo lo observable acaba siendo contrato

Hay una regularidad conocida y muy incómoda:

con suficientes consumidores, CUALQUIER comportamiento observable
de tu sistema acaba siendo algo de lo que alguien depende
aunque nunca lo hayas prometido

Y sus manifestaciones concretas:

el orden en que devuelves una lista, que nunca ordenaste a propósito
el texto exacto de un mensaje de error, que alguien compara
que un identificador tenga siempre 24 caracteres
que un campo numérico nunca sea negativo
que la respuesta llegue en menos de 100 ms
que dos llamadas seguidas devuelvan lo mismo
que un campo opcional venga siempre

Y las dos consecuencias prácticas:

1. lo que no quieras que se convierta en contrato, HAZLO VARIAR
 - si el orden no está garantizado, devuélvelo desordenado a propósito
 - si el identificador es opaco, que no tenga longitud fija
2. lo que ya lleva años estable, YA ES CONTRATO
 - cambiarlo romperá a alguien, esté documentado o no
 - y la pregunta ya no es si es legítimo, sino a quién avisas

Y la primera es una técnica real y poco usada: introducir variación deliberada en lo que no se promete. Es la misma idea que la variación aleatoria de las caducidades de la clase 111, aplicada a los contratos.

El lector tolerante es la contramedida del lado del consumidor, y es la disciplina que más roturas evita:

IGNORA lo que no conoce
 un campo nuevo no debe provocar un error de validación
 VALIDA solo lo que usa
 si no lees ese campo, no compruebes su formato
 NO DEPENDE de lo no prometido
 ni del orden, ni de la longitud, ni del texto de los mensajes
 TRATA lo desconocido con un caso por defecto
 un valor nuevo en una enumeración no debe romper nada

Y la última es la que permite que un proveedor añada estados sin coordinar: si el consumidor tiene un caso «desconocido», el proveedor puede evolucionar; si no, no.

Y conviene decirlo al revés, porque es lo que hay que exigir en la documentación:

«los clientes deben ignorar campos que no conozcan
 y tratar valores desconocidos de enumeración como no soportados»
 → si no está escrito, no ocurrirá

3. Comprobar, no confiar

La compatibilidad no se consigue con buenas intenciones. Los tres mecanismos, de menor a mayor cobertura:

1. COMPROBACIÓN DE ESQUEMA EN LA CANALIZACIÓN clase 115
 compara el esquema nuevo con el anterior y bloquea lo incompatible
 + barato y automático
 – solo cubre la forma; no ve significados ni comportamientos
2. CONTRATOS DIRIGIDOS POR EL CONSUMIDOR ← el que más aporta
 cada consumidor publica un fichero con lo que REALMENTE usa:
 qué operaciones llama, con qué datos y qué espera recibir
 la canalización del proveedor ejecuta todos esos ficheros contra
 su versión nueva y falla si rompe a alguno
 + cubre lo que se usa de verdad, no lo que dice el esquema
 + y responde estructuralmente a «¿quién consume esto?»
 – exige que los consumidores participen: es un coste organizativo
3. PRUEBAS CONTRA EL SISTEMA REAL
 + realismo máximo
 – lentas, frágiles y no escalan con el número de parejas

Y la segunda merece detalle porque cambia la dinámica del equipo:

el consumidor escribe lo que espera
 «cuando pido el pedido 1421, recibo un objeto con id, estado
 e importe_centimos; el estado es uno de estos cinco valores»

eso se publica en un sitio común

la canalización del proveedor, en cada cambio
 toma todos los ficheros publicados
 levanta su versión nueva
 y comprueba que satisface a todos
 → si un cambio rompe a un consumidor, la construcción falla ANTES
 de desplegar

Y lo que resuelve además, que es lo más valioso:

el proveedor SABE quiénes son sus consumidores y qué usan
 → el problema de la clase 118 –no poder retirar una versión porque
 no se sabe quién la usa– desaparece
 → y un campo que nadie declara usar se puede retirar sin miedo

Y sus límites honestos:

cubre a los consumidores que participan; no a los que no
→ por eso sigue haciendo falta medir el uso real clase 118

no comprueba el SIGNIFICADO
→ el caso de los céntimos pasaría igual, salvo que el consumidor
 compruebe un valor concreto
→ y por eso la regla de la clase 115 sigue siendo obligatoria:
 si cambia el significado, cambia el nombre

Y una tercera comprobación, barata y muy eficaz, que casi nadie hace:

reproducir tráfico real contra la versión nueva y comparar respuestas
→ detecta diferencias en campos, en orden y en tiempos
→ y no necesita que nadie escriba nada

4. Evolucionar sin versionar

Versionar es la última opción, no la primera. Lo que se puede hacer antes:

AÑADIR, NUNCA QUITAR NI RENOMBRAR
 campos opcionales, operaciones nuevas, valores nuevos de enumeración
→ si los consumidores son tolerantes, esto no rompe nada

CAMPO CON ALIAS DURANTE LA TRANSICIÓN
 se publica el viejo y el nuevo a la vez
 se avisa
 se mide quién sigue usando el viejo
 y se retira cuando nadie lo use
→ es expandir y contraer de la clase 102 aplicado al contrato

VALOR POR DEFECTO EN EL PROVEEDOR
 un campo que pasa a ser obligatorio se rellena con un valor
 razonable para los clientes que no lo envían

TOLERAR LO QUE YA NO SE NECESITA
 aceptar el campo viejo e ignorarlo, en vez de rechazarlo

Y solo cuando ninguna de esas sirve:

VERSIÓN MAYOR clase 118
 con el procedimiento de retirada: medir, avisar, cortes de prueba, apagar
 y con un número máximo de versiones vivas escrito de antemano

Los errores, que son la parte del contrato peor documentada:

cada error necesita
 un código estable, que no cambia aunque cambie el mensaje
 un significado escrito
 si conviene reintentar o no clase 113
 y qué debería hacer el cliente

y el formato debe ser uniforme en toda la organización clase 118

Y la distinción que más incidentes evita:

error del cliente, no reintentable	petición mal formada, falta permiso
error del cliente, reintentable	conflicto de versión, límite superado
error del servidor, reintentable	no disponible, tiempo agotado
error del servidor, no reintentable	fallo permanente en el procesamiento

Sin esa clasificación, el cliente reintenta lo que no debe y no reintenta lo que sí, que es la mitad de los problemas de la clase 113.

Contratos internos y externos tienen ritmos distintos, y conviene no tratarlos igual:

INTERNOS	se conocen todos los consumidores se pueden cambiar en semanas, con contratos comprobados versiones vivas: 1, casi siempre
EXTERNOS	no se controla a los consumidores cambios en meses, con procedimiento de retirada clase 118 versiones vivas: 2

Y la línea que los separa no es técnica: es si se sabe quién consume y se le puede avisar. Un contrato interno cuyo consumidor está en otro país y otra empresa es, a efectos prácticos, externo.

Y la lista de comprobación de la clase:

- el contrato documenta significado, errores, tiempos, orden e idempotencia
- lo que no se promete está escrito como no prometido
- lo no prometido varía a propósito, para que nadie dependa de ello
- los clientes son lectores tolerantes, y está exigido por escrito
- hay comprobación de compatibilidad de esquema en la canalización
- hay contratos publicados por los consumidores y verificados por el proveedor
- se conoce quién consume cada operación y cada campo
- los cambios se hacen añadiendo, con alias durante la transición
- los errores tienen código estable y clasificación de reintentabilidad
- está escrito cuántas versiones vivas se admiten y cómo se retira una
- si cambia el significado de un campo, cambia su nombre

Y el cierre que enlaza con la clase siguiente: un contrato bien hecho permite que varios consumidores usen el mismo sistema. Cuando esos consumidores son clientes distintos que comparten infraestructura, aparecen problemas propios —aislamiento, ruido entre vecinos y coste por cliente— que son la materia de la clase 154.

Ejemplo trabajado

CloudShop tiene cinco unidades desplegables que se llaman entre sí y una API externa con ciento noventa socios. En doce meses hubo once roturas de contrato; el ejercicio consiste en clasificarlas y montar la comprobación que las habría evitado.

Las once roturas, clasificadas.

qué cambió	¿lo veía el esquema?	
significado de un campo (céntimos)	no	clase 115
campo opcional que dejó de venir siempre	no	
orden de un listado que nadie prometió	no	
código de error de 400 a 409	no	
operación que dejó de ser idempotente	no	
latencia de 40 ms a 900 ms	no	
efecto nuevo: la operación envía un correo	no	
paginación inestable con escrituras concurrentes	no	
campo renombrado	SÍ	
tipo cambiado de entero a texto	SÍ	
campo obligatorio nuevo en la petición	SÍ	

Ocho de once no las veía ningún esquema, y las tres que sí las habría visto se detuvieron después de implantar la comprobación de la clase 115.

El caso del orden: la ley de lo observable.

la operación «pedidos de un cliente» devolvía la lista ordenada por fecha descendente, porque la consulta llevaba un ORDER BY que nadie había documentado

al cambiar la consulta por una más eficiente, el orden se perdió
consumidores rotos 4

la aplicación móvil mostraba pedidos desordenados
un socio asumía que el primero era el más reciente
un informe interno tomaba el primero
la aplicación web ordenaba en cliente y no se enteró

Y la corrección tuvo dos partes:

1. inmediata documentar el orden y garantizarlo, porque ya era contrato
2. preventiva en las operaciones donde el orden NO se promete, devolverlo desordenado a propósito

listados con orden no prometido 11
de ellos, que se descubrió que alguien usaba ordenados 3
→ se documentaron y se garantizaron
los otros 8 barajados a propósito desde entonces
roturas por orden en 12 meses siguientes 0

Y la lección que se escribió: lo que lleva dos años comportándose igual ya es contrato, y la pregunta no es si era legítimo cambiarlo.

Los contratos dirigidos por el consumidor.

Se implantaron primero entre los cinco servicios internos:

parejas proveedor-consumidor	14
contratos publicados por los consumidores	14
líneas por contrato, media	60
tiempo de implantación	3 semanas

Y el primer efecto fue inmediato:

primera ejecución sobre los cambios pendientes de despliegue	
cambios que rompían a algún consumidor	3
de ellos, que el esquema consideraba compatibles	2
→ un campo opcional que un consumidor usaba como obligatorio	
→ un valor de enumeración nuevo que otro no sabía tratar	

Y el segundo, que era el objetivo:

roturas de contrato entre servicios internos	7 / 12 meses	0
detectadas antes de desplegar	0	9
tiempo medio de detección	3 días	2 min

Y el efecto lateral más valioso:

campos del contrato de pedidos	41
campos que algún consumidor declara usar	22
campos que nadie usa	19
→ se retiraron los 19, con aviso y ventana de un mes	
→ y ninguno produjo ninguna incidencia	

Diecinueve campos retirados sin miedo, porque por primera vez se sabía que nadie los usaba.

La API externa, donde los contratos del consumidor no sirven.

socios	190
socios dispuestos a publicar un contrato	6

Y para el resto se usó la tercera técnica del apartado tercero:

reproducción de tráfico real contra la versión nueva	
peticiones reproducidas por ejecución	50.000
comparación de respuestas: campos, valores, códigos y orden	
diferencias detectadas en 8 meses	14
de ellas, intencionadas	11
de ellas, NO intencionadas	3
→ un campo que dejaba de venir cuando estaba vacío	
→ un código de error que cambiaba	
→ un redondeo distinto en un importe	

Tres roturas detectadas sin que ningún socio tuviera que hacer nada, y con un coste de veinte minutos por ejecución.

Los errores, documentados y clasificados.

códigos de error distintos que devolvía la API	47
documentados	11
con clasificación de reintentabilidad	0

Y el efecto de no tenerla, medido en el tráfico de socios:

reintentos de socios ante errores no reintentables	31 % de	
	los reintentos	
carga inútil generada	~180.000	peticiones/mes
socios que NO reintentaban errores transitorios	41	
→ y perdían operaciones que se habrían resuelto solas		
códigos documentados	11 de 47	47 de 47
con clasificación de reintentabilidad	0	47
formato uniforme	no	sí
reintentos de errores no reintentables	31 %	3 %
operaciones perdidas por no reintentar	~900 / mes	~40 / mes

La evolución sin versionar.

En doce meses hubo veintitrés cambios en el contrato externo:

añadidos compatibles	17
con campo alias durante transición	4

→ el caso de <code>importe_centimos</code> , hecho bien esta vez	
versión mayor nueva	0
versiones vivas	2

Y el caso del alias, con las cifras:

se publica « <code>importe_centimos</code> » junto a « <code>importe</code> »	
aviso a los 190 socios, con fecha de retirada a 6 meses	
socios que migraron en el primer mes	31
socios que migraron tras el primer corte de prueba	94
socios que migraron tras el segundo	58
socios que quedaban al apagar	7
→ todos inactivos desde hacía más de 3 meses	
roturas al retirar el campo viejo	0

Cero roturas, con el mismo cambio que la primera vez produjo mil doscientas facturas mal.

A los doce meses.

roturas de contrato	11 / año	1
detectadas antes de desplegar	0	12
contratos publicados por consumidores	0	14
campos del contrato que nadie usa	19	0
listados con orden no prometido, barajados	0	8
códigos de error documentados	11 de 47	47 de 47
con clasificación de reintentabilidad	0	47
reintentos inútiles de socios	31 %	3 %
versiones mayores vivas	2 (sin política)	2 (escrito)
cambios que exigieron versión nueva	3	0
reproducción de tráfico en la canalización	no	sí

La lección que esta clase traslada a la parte 12: de once roturas en un año, ocho ocurrieron en cosas que ningún esquema describe: el significado de un campo, el orden de una lista, un código de error, la latencia y un efecto nuevo. Y la técnica que más aportó no fue una comprobación mejor: fue hacer que cada consumidor publicara lo que de verdad usa, porque eso convirtió «no sabemos quién consume esto» —el problema que la clase 118 no pudo resolver en dos años— en una lista de veintidós campos usados y diecinueve que se pudieron retirar el mismo mes.

Laboratorio guiado

Ejecuta desde la raíz:

```
python classes/part-12-cloud-native-distributed-architecture/153-contratos-api-compatibilidad-y-evolucion/lab.py
```

El laboratorio selecciona el motor de práctica api y produce `labresult.json`. El escenario, sus comprobaciones y el artefacto esperado corresponden a esta clase; no requiere credenciales y deja explícito qué debe revalidarse en un sandbox real.

1. Lee `exercise.steps` y formula una predicción antes de ejecutar.
2. Ejecuta la práctica y verifica todos los elementos de checks.
3. Provoca el caso de `negativetest` y explica la señal observada.
4. Materializa contrato-versionado en `evidence/` usando la plantilla indicada.
5. Para proveedor real, sigue `sandbox.requires`, registra costo y ejecuta `destroy`.

Evidencia esperada

El artefacto principal es un contrato versionado con pruebas positivas y negativas. Además, la entrega debe incluir el comando ejecutado, la salida estructurada y una conclusión que no exceda lo observado.

Reto verificable

Construye contrato-versionado para el caso CloudShop. Incluye una alternativa descartada, un supuesto que pueda falsarse, una prueba de fallo y una decisión de rollback.

■ Criterio de aceptación

- [] `lab.py` termina con código 0 y genera JSON válido.

- [] La entrega conecta al menos tres requisitos con mecanismos verificables.
- [] Existe una prueba positiva y una prueba negativa con evidencia.
- [] Seguridad, costo y operación aparecen como decisiones, no como anexos.
- [] Se declara una limitación y una condición que obligaría a revisar el diseño.
- [] Otra persona puede repetir el recorrido sin conocimiento tácito.

■ Errores frecuentes

Síntoma	Causa probable	Corrección
Un cambio que el esquema considera compatible rompe a los consumidores	El contrato incluye significado, errores, tiempos, orden e idempotencia, y el esquema solo cubre la forma	Documenta las nueve dimensiones, y si cambia el significado de un campo, cambia su nombre.
Alguien depende de algo que nunca se prometió	Todo comportamiento observable acaba siendo contrato	Escribe explícitamente lo que no se promete y hazlo variar a propósito para que nadie pueda depender de ello.
Un campo nuevo rompe a un cliente	El cliente valida todo lo que recibe en vez de solo lo que usa	Exige por escrito lectores tolerantes: ignorar lo desconocido y tratar valores nuevos de enumeración con un caso por defecto.
No se puede retirar un campo porque no se sabe quién lo usa	No hay contratos publicados por los consumidores ni medición de uso	Contratos dirigidos por el consumidor para lo interno y medición de uso por campo y cliente para lo externo.
Los clientes reintentan lo que no deben y no reintentan lo que sí	Los errores no están documentados ni clasificados por reintentabilidad	Código estable, significado escrito y clasificación explícita de qué conviene reintentar.
Cada cambio pequeño exige una versión nueva	Se versiona antes de agotar las técnicas compatibles	Añade sin quitar, usa campos con alias durante la transición y reserva la versión mayor para cuando no quede otra.

■ Seguridad, ética y costo

Trabaja con cuentas propias o sandboxes autorizados. No publiques secretos, identificadores reales ni datos personales. Antes de crear recursos pagos define presupuesto, etiquetas y comando de destrucción; después verifica que no queden recursos huérfanos. Los ejemplos locales enseñan contratos, pero no certifican cumplimiento ni disponibilidad de producción.

■ Preguntas de comprobación

1. ¿Qué nueve cosas incluye un contrato además de la forma de los datos?
2. ¿Por qué conviene hacer variar a propósito lo que no se promete?
3. ¿Qué es un lector tolerante y qué permite al proveedor?
4. ¿Qué resuelve un contrato dirigido por el consumidor además de detectar roturas?
5. ¿Qué técnica sirve cuando los consumidores no pueden participar?

Referencias

- Fowler, M. (2011). Tolerant reader — ignorar lo desconocido y depender de lo mínimo.
<<https://martinfowler.com/bliki/TolerantReader.html>>
- Fowler, M. (2011). Consumer-driven contracts — el consumidor publica lo que usa y el proveedor lo verifica.
<<https://martinfowler.com/articles/consumerDrivenContracts.html>>
- Wright, H. (2025). Hyrum's law — con suficientes consumidores, todo comportamiento observable es contrato.
<<https://www.hyrumslaw.com/>>

- Pact (2025). Contract testing: broker and provider verification — implantación de contratos del consumidor.
<<https://docs.pact.io/>>
- Google (2025). API design guide: compatibility — qué cambios son compatibles y cuáles no.
<<https://cloud.google.com/apis/design/compatibility>>
- Documentación oficial vigente del servicio implementado; registra URL y fecha de consulta.

Descargar: Parte 12 en PDF · Manual integral

Anterior	Índice	Siguiente
← 152 · Service discovery, malla y comunicación	Parte 12 · Programa	154 · Multi-tenancy, aislamiento y noisy neighbor →

Evaluación — 153 Contratos API, compatibilidad y evolución

Preguntas

1. Explica el problema que resuelve esta capacidad sin mencionar un proveedor.
2. Identifica una frontera de responsabilidad y su propietario.
3. Compara dos alternativas mediante confiabilidad, seguridad, costo y operación.
4. ¿Qué demuestra el laboratorio y qué no puede demostrar?
5. Propón un caso límite o una prueba de fallo.

Reto verificable

Entrega contrato-versionado con diagrama o configuración, evidencia de ejecución, alternativa descartada, riesgo residual y criterio de rollback.

Criterio de aceptación

- ☐ Resultado reproducible por una segunda persona.
- ☐ Evidencia vinculada a cada afirmación técnica.
- ☐ Prueba negativa o de fallo incluida.
- ☐ Costos y permisos expresados con unidades y alcance.
- ☐ Limitaciones declaradas sin presentar la simulación como producción.

Escala

Nivel	Evidencia
A — competente	Cumple todo y defiende trade-offs con datos.
B — en desarrollo	Cumple lo esencial; falta profundidad en una dimensión.
C — inicial	Artefacto parcial o conclusión sin evidencia suficiente.
0	Sin entrega reproducible.

154 — Multi-tenancy, aislamiento y noisy neighbor

Parte: 12 — Arquitectura cloud-native y sistemas distribuidos Nivel: avanzado-experto · Horas estimadas: 4
Laboratorio: architecture · Estado: EXECUTABLECORE

Propósito

Servir a muchos clientes con la misma infraestructura sin que se vean entre sí ni se estorben. La clase sustituye la pregunta binaria —compartido o dedicado— por la que sirve: el aislamiento tiene seis dimensiones y cada una puede estar en un nivel distinto. Desarrolla con detalle la que no admite errores, porque un solo fallo la rompe entera —que un cliente vea datos de otro—, da la aritmética del vecino ruidoso y termina con lo que de verdad hunde a los productos multiinquilino: las operaciones que hay que hacer cliente a cliente.

Resultados de aprendizaje

Al finalizar podrás:

1. Situar cada recurso en el nivel de aislamiento adecuado, por dimensiones.
2. Impedir por construcción que un cliente vea datos de otro.
3. Acotar el consumo de cada cliente en todos los recursos compartidos.
4. Operar migraciones, copias y borrados cliente a cliente sin que crezca el coste.
5. Calcular el coste por cliente y ofrecer niveles con camino entre ellos.

Conceptos centrales

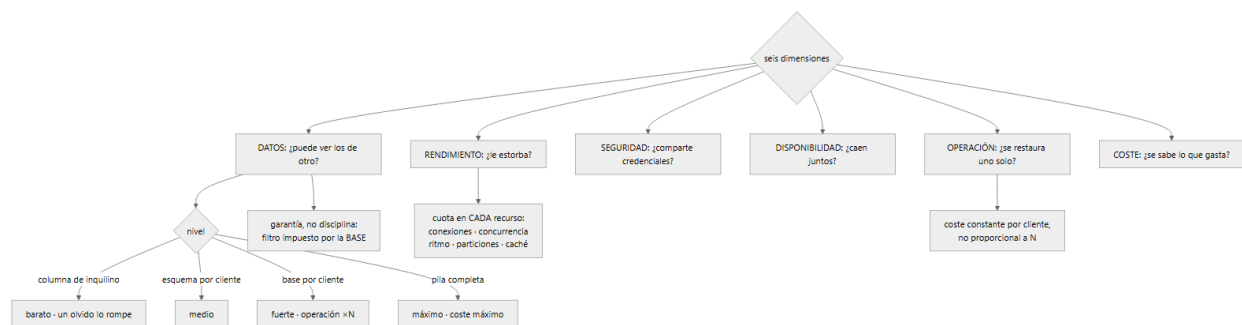
Concepto	Comprensión verificable
dimensiones de aislamiento	Datos, rendimiento, seguridad, disponibilidad, operación y coste. Cada una puede estar en un nivel distinto.
identificador de inquilino	Dato que acompaña a toda operación. Si falta en un solo sitio, se filtra información entre clientes.
seguridad a nivel de fila	La base impone el filtro por cliente, no la aplicación. Convierte una disciplina en una garantía.
vecino ruidoso	Cliente cuyo consumo degrada a los demás. Se acota con cuotas en cada recurso compartido.
operación por cliente	Migrar, copiar, restaurar, borrar o mover un cliente. Su coste debe ser constante, no proporcional al número de clientes.
nivel de servicio	Grado de aislamiento ofrecido como producto. Necesita camino de migración entre niveles desde el primer día.

Modelo mental

Una arquitectura es un conjunto de decisiones costosas de cambiar; su calidad se juzga contra escenarios concretos, no por la cantidad de servicios usados.

Aplicado a esta clase, separa siempre cuatro planos: intención (qué necesita el usuario), configuración (qué declaramos), estado observado (qué existe de verdad) y evidencia (cómo sabemos que cumple). Confundirlos produce diseños que se ven correctos en un diagrama pero fallan al operar.

■ Flujo de razonamiento



Desarrollo

1. Seis dimensiones, no una decisión

La pregunta habitual —«¿compartido o dedicado?»— es demasiado gruesa. Lo que hay que decidir es por dimensión y por recurso:

DATOS	¿puede un cliente ver los de otro?
RENDIMIENTO	¿el consumo de uno degrada a los demás?
SEGURIDAD	¿comparten credenciales, claves o permisos?
DISPONIBILIDAD	¿una caída afecta a todos a la vez?
OPERACIÓN	¿se puede restaurar, migrar o borrar uno solo?
COSTE	¿se sabe cuánto gasta cada uno?

Y cada una admite niveles distintos:

datos	esquema por cliente	
rendimiento	cuotas sobre recursos compartidos	
seguridad	clave de cifrado por cliente	clase 136
disponibilidad	compartida, salvo tres clientes con celda propia	
operación	herramientas por cliente	
coste	medido por cliente	clase 142

Y los niveles clásicos, con lo que cuesta cada uno:

COLUMNA DE INQUILINO EN CADA TABLA

- + el más barato; una base para todos
- un olvido en una consulta lo rompe entero
- y restaurar un cliente exige extraerlo del conjunto

ESQUEMA POR CLIENTE, MISMA BASE

- + el filtro deja de depender de cada consulta
- + copias y borrado por cliente son viables
- las migraciones se ejecutan N veces

BASE POR CLIENTE

- + aislamiento fuerte de datos y de rendimiento
- coste y operación proporcionales al número de clientes

PILA COMPLETA POR CLIENTE

- + máximo aislamiento; es una celda de la clase 151
- coste máximo; solo para pocos clientes grandes

Y la regla que evita elegir mal:

el nivel lo decide el REQUISITO, no la comodidad

- ¿lo exige una norma o un contrato? clase 141
- ¿el cliente paga por ello?
- ¿qué pasa si se rompe esta dimensión?

Y una decisión que hay que tomar el primer día porque después es irreversible —ley 14—:

¿existe un camino para MOVER un cliente de un nivel a otro?

- si no existe, el nivel inicial es para siempre
- y el primer cliente grande obligará a rehacerlo todo

2. Que no pueda ver lo de otro

Esta es la dimensión que no admite grados: basta un fallo en un sitio para romperla entera, y sus consecuencias son legales además de técnicas.

De dónde salen las fugas, por frecuencia:

UNA CONSULTA SIN EL FILTRO	
la más común; suele estar en un informe o en una función nueva	
UNA CLAVE DE CACHÉ SIN EL CLIENTE	clase 111
el segundo usuario ve la respuesta del primero	
UN PROCESO POR LOTES QUE RECORRE EL CONJUNTO ENTERO	
y escribe el resultado en el contexto equivocado	
UNA HERRAMIENTA INTERNA	clase 137
que muestra a soporte más de lo que debe	
UN ÍNDICE DE BÚSQUEDA COMPARTIDO	
donde el filtro se aplica al consultar y alguien lo olvida	
UNA EXPORTACIÓN O UN INFORME	
generado con una consulta distinta a la de la aplicación	
UN MENSAJE ENVIADO AL DESTINATARIO EQUIVOCADO	
la fuga que el cliente ve primero	

Y las defensas, ordenadas por lo que garantizan:

1. SEPARACIÓN FÍSICA
bases o esquemas distintos con credenciales distintas
→ una consulta mal escrita no puede alcanzar otros datos
2. FILTRO IMPUESTO POR LA BASE
seguridad a nivel de fila: la base añade el filtro siempre
→ una consulta sin filtro devuelve solo lo del cliente actual
→ convierte una disciplina en una garantía
3. FILTRO EN UNA CAPA COMÚN DE ACCESO A DATOS
ningún código accede directamente; todo pasa por ahí
→ funciona hasta que alguien escribe una consulta directa
4. DISCIPLINA Y REVISIÓN
→ falla; es cuestión de tiempo

Y el nivel 2 es el que mejor relación tiene entre coste y garantía en una base relacional: se configura una vez y protege también a los informes y a los procesos por lotes.

Y la comprobación que hay que automatizar, porque es la única que demuestra que funciona:

en cada construcción
crear datos de dos clientes
ejecutar TODAS las operaciones como cliente A
y comprobar que no aparece ningún dato de B

y la versión más útil: hacerlo también con las consultas de informes,
las exportaciones y las herramientas internas

Y una comprobación adicional que detecta el caso del caché:

dos sesiones de clientes distintos piden lo mismo
y se comprueba que las respuestas DIFIEREN

clase 122

Y el identificador de cliente debe viajar en el contexto, no pasarse a mano:

en la petición, en el mensaje de la cola, en el evento,
en el trabajo programado y en el registro

clases 113, 115

→ si alguien tiene que acordarse de pasarlo, alguna vez se olvidará

3. El vecino ruidoso

Con recursos compartidos, un cliente puede consumirlos todos. Y la lista de recursos compartidos es más larga de lo que parece:

conexiones a la base	clase 109
conurrencia de funciones	clase 117
ritmo de peticiones a la API	clase 118
hilos y compartimentos del servicio	clase 130
particiones de una cola o registro	clase 114
espacio y operaciones de almacenamiento	

espacio del caché clase 111
procesador y memoria del nodo
y la propia base de datos: bloqueos y consultas caras

Y la regla: cada uno necesita su cuota, o el más ruidoso se lleva todo.

sin cuotas un cliente con un proceso mal hecho degrada a 190
con cuotas ese cliente se degrada a sí mismo

Y el problema práctico es que la cuota tiene que estar en el sitio correcto:

en la puerta de entrada	limita peticiones	clase 118
en el agrupador de conexiones	un cliente no acapara conexiones	
en la concurrencia	reserva por cliente o por nivel	
en la cola	un cliente no llena las particiones	
en la base	límite de tiempo por sentencia	clase 109

La última es la que más incidentes evita en sistemas con informes: una consulta de un cliente que tarda cuarenta minutos bloquea recursos de todos.

Y la técnica estructural, que la clase 151 ya presentó y aquí es especialmente aplicable:

REPARTO POR SORTEO

cada cliente usa un subconjunto pequeño y distinto de los recursos
→ un cliente que satura los suyos afecta a pocos
→ y sin duplicar infraestructura

Y una variante muy usada: agrupar clientes por comportamiento. Los que hacen mucho trabajo por lotes van a un conjunto de recursos, y los interactivos a otro, para que las cargas pesadas no compitan con las que el usuario espera.

Y lo que hay que vigilar, por cliente:

peticiones, errores y latencia clase 123
consumo de cada recurso frente a su cuota
veces que ha alcanzado su cuota
y el cliente que más consume de cada recurso, cada semana

La última es la que detecta el problema antes de que sea un incidente: casi siempre hay un cliente que consume mucho más de lo que paga, y eso es a la vez un problema de rendimiento y de coste.

4. Lo que hay que hacer cliente a cliente

Aquí está lo que hunde a los productos multiinquilino, y casi nunca se planea:

MIGRACIONES DE ESQUEMA

con esquema por cliente, una migración se ejecuta N veces
→ con 190 clientes y 40 s cada una, son 2 horas
→ y si falla en el cliente 137, hay que saber reanudar

COPIA Y RESTAURACIÓN DE UN SOLO CLIENTE

«restaura los datos de este cliente a ayer»
→ con tabla compartida, es un proyecto
→ con esquema o base por cliente, es rutina

BORRADO DE UN CLIENTE

incluidos lago, registros conservados, copias y caché clase 141
→ la respuesta elegante es el borrado criptográfico
con clave por cliente clase 136

MOVER UN CLIENTE

de nivel, de región o de celda
→ exige poder exportar e importar su estado completo

PERSONALIZACIÓN POR CLIENTE

el que más daño hace a largo plazo

Y la regla que resume la lista:

el coste de una operación por cliente debe ser CONSTANTE,
no proporcional al número de clientes
→ y eso exige herramientas, no procedimientos manuales

Y sobre la personalización, una advertencia que conviene decir pronto:

cada campo, regla o flujo específico de un cliente
se prueba aparte
se despliega con cuidado aparte

y aparece en cada cambio futuro

→ un producto con 20 personalizaciones por cliente y 190 clientes
no es un producto: son 190 productos

Y la salida sana: personalizar por configuración e interruptores, no por código —clase 105—, con un catálogo cerrado de opciones.

El coste por cliente, que es la clase 142 en su forma más difícil:

directo lo que se puede atribuir: su base, su almacenamiento
compartido lo que hay que repartir: nodos, red, plataforma
 → proporcional a su consumo medido, y explicable

y la cifra que decide el negocio:

coste por cliente frente a lo que paga
→ casi siempre hay clientes que cuestan más de lo que ingresan

Los niveles de servicio, que es cómo se ofrece el aislamiento como producto:

básico compartido, con cuotas
profesional cuotas mayores, copia por cliente, clave propia
dedicado base propia o celda propia, y objetivos propios

Y la condición sin la cual esto no funciona, que ya se enunció:

el camino entre niveles debe existir y estar probado
→ mover un cliente de básico a dedicado no puede ser un proyecto
→ y se ensaya con un cliente de prueba, periódicamente

Y la lista de comprobación de la clase:

- el nivel de aislamiento está decidido por dimensión, no en bloque
- el identificador de cliente viaja en el contexto, no a mano
- el filtro por cliente lo impone la base, no cada consulta
- las claves de caché incluyen el cliente
- hay prueba automática de que un cliente no ve datos de otro
- esa prueba cubre informes, exportaciones y herramientas internas
- cada recurso compartido tiene cuota por cliente
- hay límite de tiempo por sentencia en la base
- se vigila quién consume más de cada recurso
- las operaciones por cliente tienen herramienta y coste constante
- la personalización es por configuración, no por código
- se mide el coste por cliente frente a lo que paga
- existe camino de migración entre niveles y está ensayado

Y el cierre que enlaza con la clase siguiente: aislamiento, rendimiento, seguridad y coste no se pueden maximizar a la vez, y esta clase ha ido eligiendo entre ellos sin decirlo. Hacer explícitos esos compromisos, y decidirlos con un método, es la materia de la clase 155.

Ejemplo trabajado

CloudShop sirve a 190 socios comerciales desde una infraestructura compartida. El ejercicio empieza por la dimensión que no admite fallos y termina con tres clientes movidos a un nivel dedicado, con el camino ensayado.

La situación de partida, por dimensiones.

DATOS	columna de inquilino en 84 tablas
RENDIMIENTO	sin cuotas por cliente en ningún recurso
SEGURIDAD	una clave de cifrado para todos
DISPONIBILIDAD	todos comparten todo
OPERACIÓN	restaurar un cliente: no había forma
COSTE	no se sabía lo que gastaba cada uno

Seis dimensiones en el nivel más bajo, y ninguna decidida a propósito.

La dimensión de datos: la auditoría.

Se escribió la prueba del apartado segundo y se ejecutó contra el sistema existente:

operaciones probadas como cliente A	148
operaciones que devolvieron datos de B	6
un informe de ventas por categoría	sí
una exportación de productos	sí
el índice de búsqueda, consultado sin filtro	sí

la herramienta interna de soporte	sí	clase 137
un proceso por lotes de recálculo de precios	sí	
una clave de caché sin cliente	sí	clase 111

Seis de ciento cuarenta y ocho, y ninguna estaba en el camino principal: las seis estaban en informes, exportaciones, búsqueda, herramientas internas y procesos de fondo, que es exactamente la lista del apartado segundo.

Y la más grave llevaba tiempo activa:

el índice de búsqueda era compartido y el filtro se aplicaba en la consulta de la aplicación	
una función nueva consultaba el índice directamente	4 meses
tiempo desplegada	
clientes que podrían haber visto productos de otros	190
consultas que lo hicieron, según registros	0

Y la corrección se hizo por niveles, no por disciplina:

filtro por cliente	en cada consulta	impuesto por la base (nivel de fila)
índice de búsqueda	compartido	un índice por cliente en los 190
claves de caché	sin cliente	con cliente
herramienta de soporte	sin filtro	con filtro y registro
prueba automática por construcción	no	sí, 148 operaciones
fugas detectadas después	—	3, todas en la canalización

Y el nivel de fila en la base resolvió cuatro de las seis de una vez, incluidos el informe y el proceso por lotes que nadie había pensado en revisar.

El vecino ruidoso, con números.

semana de medición	
socios	190
socio que más consumía	61 % del total
su facturación	1,4 % de los ingresos

Sesenta y uno por ciento del consumo y el uno coma cuatro por ciento de los ingresos. Y su patrón:

un proceso propio que consultaba el catálogo completo cada 5 minutos
41.000 peticiones/hora, contra una media de 210 por socio

Y el efecto sobre los demás, antes de las cuotas:

latencia p99 de los otros 189, en horas punta	2.100 ms
latencia p99 cuando ese socio no ejecutaba su proceso	180 ms

Las cuotas se pusieron en los cinco recursos del apartado tercero:

ritmo de peticiones por socio	sin límite	por nivel de servicio
conexiones a la base por socio	sin límite	máximo 4
conurrencia de funciones por socio	sin límite	reservada por nivel
particiones de cola	compartidas	sorteo 2 de 12
límite de tiempo por sentencia	no había	15 s
latencia p99 de los demás en horas punta	2.100 ms	190 ms
socios afectados por un vecino ruidoso	189	3
veces que ese socio alcanzó su cuota	—	constantemente

Y la conversación comercial que hizo posible el cambio: el socio pasó a un nivel superior o redujo su consumo. Eligió reducirlo, porque su proceso pedía cada cinco minutos algo que cambiaba una vez al día.

Las operaciones por cliente.

operación	antes	después
migración de esquema	1 esquema compartido	190 esquemas, 2 h 10, reanudable, con informe
restaurar un cliente a ayer	no era posible	herramienta, 12 min
borrar un cliente	9 días (clase 141)	40 min, con borrado criptográfico
mover a nivel dedicado	no existía	herramienta, 3 h, ensayada trimestralmente
exportar el estado completo	no existía	herramienta, 25 min

Y la migración de esquema por cliente, que era la que asustaba:

primera ejecución sobre 190 esquemas	
duración	2 h 10
fallos	3
reanudación desde el punto de fallo	sí
clientes con esquema desalineado al terminar	0

Y se añadió una comprobación diaria: ningún esquema puede quedar en una versión distinta a la esperada, que es la ley 13 aplicada a esto.

La personalización, atajada a tiempo.

personalizaciones existentes	31
por configuración	18
POR CÓDIGO específico de un cliente	13
condiciones «sí el cliente es X» repartidas en 6 servicios	

Y el coste medido de las trece:

cambios en los que hubo que probarlas		todos
tiempo añadido por cambio, estimado		~15 %
incidentes causados por una de ellas en 12 meses		4
personalizaciones por código	13	0
por configuración con catálogo cerrado	18	29
condiciones «si el cliente es X» en el código	41	0
opciones del catálogo	no existía	12

Y dos de las trece no cabían en el catálogo: se rechazaron y se renegociaron con los clientes, uno de los cuales aceptó y el otro pasó a nivel dedicado.

Los niveles y el camino entre ellos.

BÁSICO	compartido, cuotas estándar	181 socios
PROFESIONAL	cuotas mayores, copia por cliente, clave de cifrado propia	6 socios
DEDICADO	base propia, objetivos propios, región elegible	3 socios

Y los tres dedicados vinieron de tres motivos distintos, todos escritos:

socio A	exige que sus datos estén en su propia región	clase 141
socio B	consumo muy superior al de un básico	
socio C	una personalización que no cabía en el catálogo	

Y el camino de migración, que era la condición del apartado primero:

tiempo de mover un socio de básico a dedicado	3 h
parada percibida por el socio	11 min
ensayo con un socio de prueba	trimestral
fallos en el primer ensayo	4
→ exportación incompleta del índice de búsqueda	
→ claves de caché que no se invalidaban	
→ el catálogo de servicios no se actualizaba (clase 095)	
→ la facturación seguía atribuyendo al conjunto compartido	
fallos en el cuarto ensayo	0

El coste por cliente.

coste directo atribuible	41 %
coste compartido, repartido por consumo medido	53 %
bolsa sin asignar	6 %
coste medio por socio	152 €/mes
socios que cuestan más de lo que pagan	14
de ellos, con consumo desproporcionado	9
de ellos, con precio mal fijado	5

Y los nueve se resolvieron con cuotas; los cinco pasaron a la conversación comercial.

A los nueve meses.

dimensiones decididas a propósito	0 de 6	6 de 6
fugas entre clientes encontradas	6	0
filtro impuesto por la base	no	sí
prueba automática de aislamiento	no	148 operaciones
recursos compartidos con cuota	0 de 5	5 de 5
latencia p99 con un vecino ruidoso	2.100 ms	190 ms

socios afectados por un vecino	189	3
operaciones por cliente con herramienta	0 de 5	5 de 5
restaurar un cliente	imposible	12 min
borrar un cliente	9 días	40 min
personalizaciones por código	13	0
coste por cliente conocido	no	sí
niveles de servicio	1	3
camino entre niveles, ensayado	no	trimestral

La lección que esta clase traslada a la parte 12: de las seis operaciones que filtraban datos entre clientes, ninguna estaba en el camino principal: estaban en un informe, una exportación, un índice de búsqueda, una herramienta interna, un proceso por lotes y una clave de caché. Ninguna revisión de código las habría encontrado, y cuatro se cerraron de golpe poniendo el filtro en la base en vez de en cada consulta. Y el vecino ruidoso que consumía el 61 % de la capacidad aportaba el 1,4 % de los ingresos: era a la vez el problema de rendimiento y el de coste, que es la misma observación que cerró la parte 11.

Laboratorio guiado

Ejecuta desde la raíz:

```
python classes/part-12-cloud-native-distributed-architecture/154-multi-tenancy-aislamiento-y-noisy-neighbor/lab.py
```

El laboratorio selecciona el motor de práctica architecture y produce labresult.json. El escenario, sus comprobaciones y el artefacto esperado corresponden a esta clase; no requiere credenciales y deja explícito qué debe revalidarse en un sandbox real.

1. Lee exercise.steps y formula una predicción antes de ejecutar.
2. Ejecuta la práctica y verifica todos los elementos de checks.
3. Provoca el caso de negativetest y explica la señal observada.
4. Materializa modelo-tenancy en evidence/ usando la plantilla indicada.
5. Para proveedor real, sigue sandbox.requires, registra costo y ejecuta destroy.

Evidencia esperada

El artefacto principal es un diagrama acompañado por decisiones y trade-offs. Además, la entrega debe incluir el comando ejecutado, la salida estructurada y una conclusión que no exceda lo observado.

Reto verificable

Construye modelo-tenancy para el caso CloudShop. Incluye una alternativa descartada, un supuesto que pueda falsarse, una prueba de fallo y una decisión de rollback.

■ Criterio de aceptación

- [] lab.py termina con código 0 y genera JSON válido.
- [] La entrega conecta al menos tres requisitos con mecanismos verificables.
- [] Existe una prueba positiva y una prueba negativa con evidencia.
- [] Seguridad, costo y operación aparecen como decisiones, no como anexos.
- [] Se declara una limitación y una condición que obligaría a revisar el diseño.
- [] Otra persona puede repetir el recorrido sin conocimiento tácito.

■ Errores frecuentes

Síntoma	Causa probable	Corrección
Un cliente ve datos de otro en un informe o una exportación	El filtro por cliente lo aplica cada consulta y alguien lo olvidó fuera del camino principal	Impón el filtro en la base con seguridad a nivel de fila y prueba automáticamente todas las operaciones, incluidos informes y herramientas internas.
Dos clientes distintos reciben la misma respuesta cacheada	La clave de caché no incluye el identificador de cliente	Incluye siempre el cliente en la clave y añade una prueba que compare respuestas de dos sesiones distintas.
Un cliente degrada el servicio de todos los demás	No hay cuotas en los recursos compartidos	Cuota por cliente en ritmo, conexiones, concurrencia, colas y tiempo por sentencia; y reparto por sorteo para acotar el alcance.
Restaurar o borrar los datos de un solo cliente es un proyecto	Los datos están mezclados y no hay herramientas por cliente	Esquema o clave de cifrado por cliente, y herramientas cuyo coste sea constante y no proporcional al número de clientes.
Cada cambio hay que probarlo contra decenas de casos particulares	Hay personalización por código específica de clientes	Personaliza por configuración con un catálogo cerrado de opciones; lo que no quepa, renégocíalo o llévalo a un nivel dedicado.
El primer cliente grande obliga a rehacer la arquitectura	No existe camino de migración entre niveles de aislamiento	Diseña el camino desde el primer día y ensáyalo periódicamente con un cliente de prueba.

■ Seguridad, ética y costo

Trabaja con cuentas propias o sandboxes autorizados. No publiques secretos, identificadores reales ni datos personales. Antes de crear recursos pagos define presupuesto, etiquetas y comando de destrucción; después verifica que no queden recursos huérfanos. Los ejemplos locales enseñan contratos, pero no certifican cumplimiento ni disponibilidad de producción.

■ Preguntas de comprobación

1. ¿Cuáles son las seis dimensiones de aislamiento y por qué no se deciden en bloque?
2. ¿De dónde salen las fugas entre clientes y por qué no están en el camino principal?
3. ¿Qué convierte el filtro por cliente en una garantía en vez de una disciplina?
4. ¿En qué recursos hace falta cuota por cliente?
5. ¿Por qué el coste de una operación por cliente debe ser constante?

Referencias

- AWS (2025). SaaS tenant isolation strategies — niveles de aislamiento y modelos de despliegue. <<https://docs.aws.amazon.com/whitepapers/latest/saas-tenant-isolation-strategies/saas-tenant-isolation-strategies.html>>
- PostgreSQL (2025). Row security policies — filtro impuesto por la base y no por la consulta. <<https://www.postgresql.org/docs/current/ddl-rowsecurity.html>>
- Microsoft (2025). Multitenant SaaS patterns: tenancy models and noisy neighbor — modelos y cuotas. <<https://learn.microsoft.com/azure/architecture/guide/multitenant/overview>>
- AWS (2025). Workload isolation using shuffle sharding — acotar el alcance de un vecino ruidoso. <<https://aws.amazon.com/builders-library/workload-isolation-using-shuffle-sharding/>>
- Google Cloud (2025). Per-tenant cost attribution — coste por cliente con recursos compartidos. <<https://cloud.google.com/architecture/framework/cost-optimization>>
- Documentación oficial vigente del servicio implementado; registra URL y fecha de consulta.

Anterior	Índice	Siguiente
← 153 · Contratos API, compatibilidad y evolución	Parte 12 · Programa	155 · Rendimiento, costo, seguridad y operabilidad →

Evaluación — 154 Multi-tenancy, aislamiento y noisy neighbor

Preguntas

1. Explica el problema que resuelve esta capacidad sin mencionar un proveedor.
2. Identifica una frontera de responsabilidad y su propietario.
3. Compara dos alternativas mediante confiabilidad, seguridad, costo y operación.
4. ¿Qué demuestra el laboratorio y qué no puede demostrar?
5. Propón un caso límite o una prueba de fallo.

Reto verificable

Entrega modelo-tenancy con diagrama o configuración, evidencia de ejecución, alternativa descartada, riesgo residual y criterio de rollback.

Criterio de aceptación

- ☐ Resultado reproducible por una segunda persona.
- ☐ Evidencia vinculada a cada afirmación técnica.
- ☐ Prueba negativa o de fallo incluida.
- ☐ Costos y permisos expresados con unidades y alcance.
- ☐ Limitaciones declaradas sin presentar la simulación como producción.

Escala

Nivel	Evidencia
A — competente	Cumple todo y defiende trade-offs con datos.
B — en desarrollo	Cumple lo esencial; falta profundidad en una dimensión.
C — inicial	Artefacto parcial o conclusión sin evidencia suficiente.
0	Sin entrega reproducible.

155 — Rendimiento, costo, seguridad y operabilidad

Parte: 12 — Arquitectura cloud-native y sistemas distribuidos Nivel: avanzado-experto · Horas estimadas: 4
Laboratorio: decision · Estado: EXECUTABLECORE

Propósito

Hacer explícito lo que las once clases anteriores han estado eligiendo sin decirlo. Casi ninguna decisión de arquitectura es una mejora: es un traslado entre rendimiento, coste, seguridad y operabilidad, y llamarlo mejora sin decir qué empeoró es lo que convierte una decisión en algo que después nadie puede discutir. La clase da el método para escribir el traslado en cuatro columnas, enseña a medir los cuatro para que la comparación sea cuantitativa, y señala los pocos casos en que no hay traslado y se gana en varios a la vez, que son el trabajo más rentable y el menos vistoso.

Resultados de aprendizaje

Al finalizar podrás:

1. Reconocer el traslado que hay detrás de cada decisión de arquitectura.
2. Escribir una decisión con lo que mejora y lo que empeora, con cifras.
3. Medir los cuatro atributos para poder comparar.
4. Resolver el conflicto con el orden de prioridad, no con la opinión.
5. Buscar primero los cambios que mejoran dos o más a la vez.

Conceptos centrales

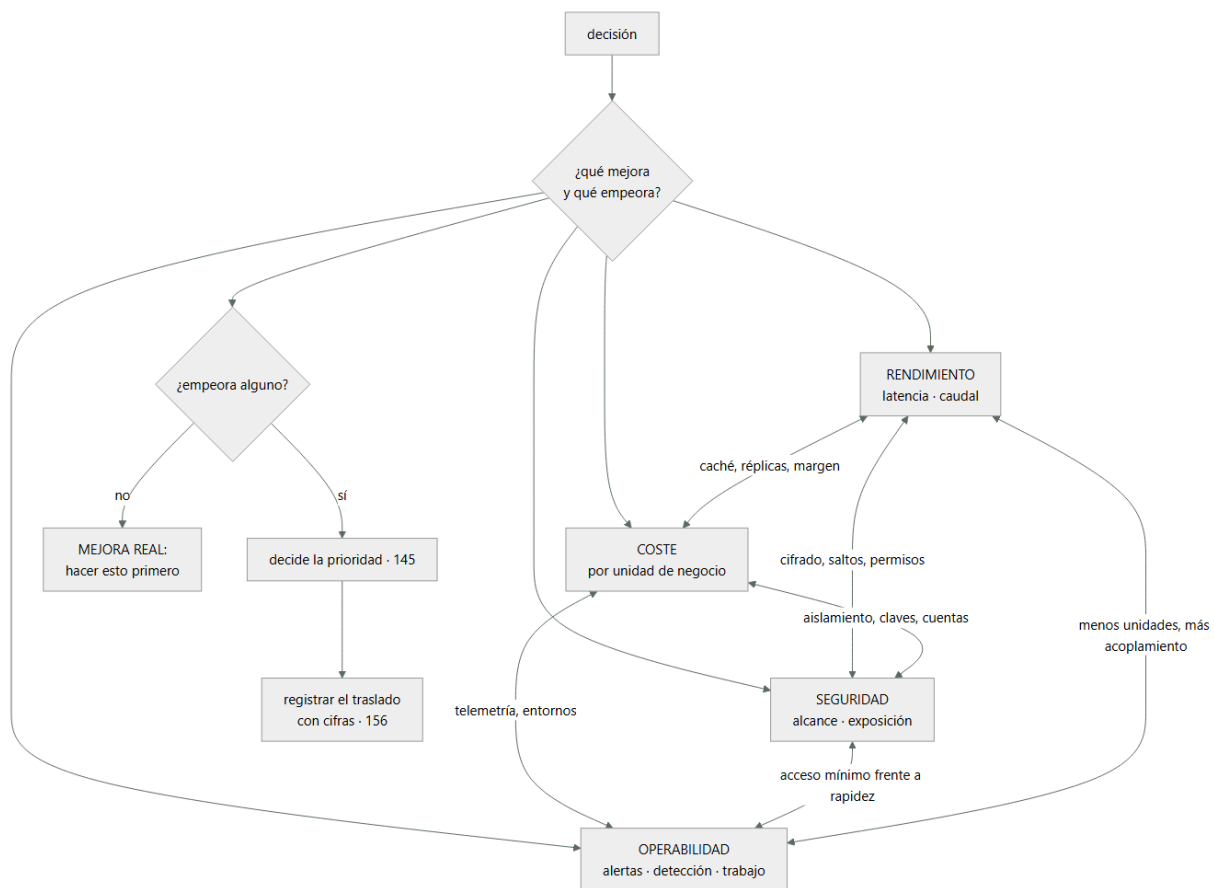
Concepto	Comprensión verificable
traslado	Cambio que mejora un atributo empeorando otro. Es lo que es casi toda decisión de arquitectura.
mejora real	Cambio que mejora dos o más atributos sin empeorar ninguno. Existe, es escaso y casi siempre consiste en quitar algo.
cuatro columnas	Formato mínimo de una decisión: qué mejora, cuánto, qué empeora, cuánto, y qué prioridad decide.
coste oculto de operar	Lo que una decisión añade en canalizaciones, alertas, procedimientos y guardia. Es el atributo que menos se cuantifica.
prioridad declarada	El orden de atributos de la clase 145. Es lo que resuelve el conflicto sin recurrir a la autoridad.
decisión revisable	La que registró su traslado y sus premisas, de modo que se pueda comprobar si siguen siendo ciertas.

Modelo mental

Una arquitectura es un conjunto de decisiones costosas de cambiar; su calidad se juzga contra escenarios concretos, no por la cantidad de servicios usados.

Aplicado a esta clase, separa siempre cuatro planos: intención (qué necesita el usuario), configuración (qué declaramos), estado observado (qué existe de verdad) y evidencia (cómo sabemos que cumple). Confundirlos produce diseños que se ven correctos en un diagrama pero fallan al operar.

■ Flujo de razonamiento



Desarrollo

1. Casi todo es un traslado

Las tensiones, cada una con el mecanismo concreto de este programa que la produce:

RENDIMIENTO ↔ COSTE

caché, réplicas de lectura, margen hasta el codo, cercanía geográfica
→ todo lo que hace más rápido cuesta capacidad clases 111, 129

RENDIMIENTO ↔ SEGURIDAD

cifrado por campo, autenticación mutua, comprobación de permisos,
saltos de intermediario clases 136, 152
→ 1,2 ms por llamada no es nada, hasta que hay ocho llamadas

RENDIMIENTO ↔ OPERABILIDAD

menos unidades desplegables es más fácil de operar y acopla más
más unidades permite escalar por separado y multiplica el trabajo
clase 148

COSTE ↔ SEGURIDAD

aislamiento por cliente, claves por ámbito, cuentas separadas,
entornos separados clases 133, 154
→ el aislamiento cuesta aprovechamiento

COSTE ↔ OPERABILIDAD

telemetría, entornos, retención de registros
→ saber lo que pasa cuesta dinero: llegó a ser el 70 % del cómputo
clase 132

SEGURIDAD ↔ OPERABILIDAD

acceso mínimo y temporal frente a rapidez para intervenir
inmutabilidad frente a poder depurar clases 134, 141

Y la afirmación que ordena la clase:

casi ninguna decisión de arquitectura es una mejora

es un TRASLADO entre estos cuatro

Y el problema de no decirlo:

se presenta como mejora
nadie sabe qué empeoró ni cuánto
no se puede discutir, porque no hay nada que comparar
y cuando el atributo empeorado duele, nadie relaciona una cosa
con la otra

Y el caso característico, que este programa ya vio dos veces:

«hemos separado en microservicios: ahora escala mejor»
mejora escalado independiente de dos partes
empeora latencia (7 fronteras), operabilidad (15 canalizaciones
y guardias), coste, y consistencia
y nadie lo escribió clase 148

«hemos añadido observabilidad completa»
mejora detección
empeora coste: 6.410 € frente a 9.200 € de cómputo clase 132

Y el formato mínimo que lo evita, en cuatro columnas:

QUÉ MEJORA con qué cifra
QUÉ EMPEORA con qué cifra
QUÉ PRIORIDAD DECIDE del orden de la clase 145
QUÉ HARÍA REVISARLO qué premisa, si cambia, invalida la decisión

La cuarta es la que convierte una decisión en revisable, y es la materia de la clase 156.

2. Medir los cuatro

Un traslado solo se puede discutir si los dos lados tienen número. Las cuatro columnas se miden así:

RENDIMIENTO	
latencia por percentil, medida en el borde	clase 126
caudal sostenido y distancia al codo	clase 129
llamadas de red por operación de negocio	clase 152
COSTE	
coste por unidad de negocio, no absoluto y desglosado por servicio	clase 142
SEGURIDAD	
alcance desde cada punto de entrada	clase 133
accesos permanentes a lo sensible	clase 134
hallazgos expuestos y su antigüedad	clases 138, 139
caminos hasta objetivos críticos	clase 140
OPERABILIDAD	
alertas por turno y proporción accionable	clase 125
tiempo hasta detectar y hasta mitigar	clase 127
trabajo repetitivo como proporción del tiempo	clase 128
unidades desplegadas por persona de guardia	clase 148

Y la última fila merece énfasis porque es la que menos se cuantifica y la que más duele después:

COSTE OCULTO DE OPERAR	
cada unidad nueva añade	
una canalización con sus puertas	clase 100
unos objetivos e indicadores	clase 126
unas alertas y unos procedimientos	clases 125, 128
una capacidad que medir	clase 129
y alguien que la entienda a las tres de la madrugada	

Y una forma práctica de ponerle número: horas de mantenimiento al mes por unidad, medidas, no estimadas. Con eso, una propuesta de cuatro servicios nuevos deja de ser gratis en la conversación.

Y dos advertencias sobre las medidas, que vienen de la parte 10:

la medida que se convierte en objetivo se alcanza sin mejorar	ley 17
→ los cuatro se publican juntos, nunca uno solo	
lo que compensa un fallo lo vuelve invisible	ley 19
→ un traslado puede quedar oculto porque algo lo absorbe	

→ el ejemplo financiero: la elasticidad convirtió una avería en una factura clase 142

3. Cuando no hay traslado

Hay un conjunto pequeño de cambios que mejoran dos o más atributos sin empeorar ninguno. Son el trabajo más rentable que existe y casi siempre consisten en quitar algo.

QUITAR LO QUE NADIE USA

recursos huérfanos, series de métricas, permisos, campos, alertas
mejora coste, seguridad y operabilidad a la vez
empeora nada clases 134, 142

REDUCIR SALTOS DE RED

menos fronteras por operación
mejora latencia, coste, modos de fallo y trazabilidad
empeora el acoplamiento, solo si se une lo que no debía unirse clases 148, 152

MENOS ALERTAS, MEJOR ELEGIDAS

mejora detección y operabilidad
empeora nada; se detectó más con menos clase 125

ELIMINAR UN SECRETO

identidad federada en vez de credencial
mejora seguridad y operabilidad (nada que rotar)
empeora nada clase 137

ARREGLAR UNA CONSULTA POR ELEMENTO

mejora latencia y coste
empeora nada clase 124

ESTRUCTURAR EL REGISTRO EN UNA LÍNEA ANCHA

mejora coste (+5) y capacidad de investigar
empeora nada clase 122

Y la regla que se deduce:

antes de discutir un traslado, agota los cambios que no lo son
→ casi siempre queda alguno, y son los que menos se proponen porque no lucen

Y su explicación: casi todos consisten en retirar algo que existe sin motivo, que es la ley 20 vista desde el lado de la mejora.

Y el caso contrario, que también conviene reconocer: traslados que se hacen en la dirección equivocada porque nadie miró el orden de prioridad.

se añade cifrado por campo a datos que no lo necesitan
empeora latencia y operabilidad (no se puede buscar ni ordenar)
mejora nada, si esos campos no son sensibles

se separan dos módulos que cambian siempre juntos
empeora latencia, coste, operabilidad y consistencia
mejora nada de lo que estaba priorizado

se guarda telemetría durante 90 días en caliente
empeora coste
mejora una capacidad de investigar que nadie usa pasados 14 días

Los tres tienen la misma forma: se paga un traslado por un beneficio que no está en la lista de prioridades.

4. Decidir y dejar constancia

El método, en cinco pasos:

1. ENUNCIAR la decisión y las opciones reales
dos o tres; si hay una sola, no es una decisión
2. MEDIR los cuatro atributos para cada opción
con cifras, aunque sean estimaciones con su orden de magnitud
3. COMPROBAR si alguna opción no tiene traslado
y si la hay, elegirla y terminar

4. RESOLVER el conflicto con el orden de prioridad clase 145
no con la opinión ni con la antigüedad de quien la sostiene
5. REGISTRAR la decisión con su traslado y sus premisas

Y el paso 4 es el que evita las discusiones circulares: si el orden está escrito, el conflicto ya está resuelto de antemano. Si no lo está, cada decisión reabre la discusión completa.

Y el paso 5 necesita un formato mínimo, que la clase 156 desarrolla:

qué se decidió
qué opciones se consideraron
qué mejora y qué empeora, con cifras
qué prioridad lo decidió
qué premisas se dieron por ciertas
y qué haría revisarlo

La última línea es la que más valor tiene a los dos años:

«esta decisión se revisa si el tráfico se multiplica por cuatro»
«si aparece un tercer lenguaje» clase 152
«si el equipo pasa de doce personas» clase 145
«si la campaña de noviembre deja de celebrarse» clase 142

Y una advertencia sobre lo que ocurre cuando esto no se hace, y que es la observación con la que empieza la clase 156:

los diagramas se mantienen unos meses y luego divergen
las decisiones no quedan escritas en ningún sitio
y a los dos años nadie sabe POR QUÉ está así
→ y entonces nadie se atreve a cambiarlo, por si acaso

Y dos cifras que conviene vigilar sobre el propio proceso:

decisiones registradas frente a decisiones tomadas
decisiones revisadas al cumplirse su premisa de revisión

La segunda es la que dice si el registro sirve o es un archivo muerto.

Y la lista de comprobación de la clase:

- cada decisión enuncia qué mejora y qué empeora, con cifras
- los cuatro atributos se miden y se publican juntos
- el coste de operar está cuantificado en horas por unidad y mes
- antes de aceptar un traslado se han agotado las mejoras sin traslado
- el conflicto se resuelve con el orden de prioridad escrito
- ninguna decisión paga un traslado por algo que no está priorizado
- cada decisión registra sus premisas y qué haría revisarla
- se comprueba si las premisas siguen siendo ciertas

Y el cierre que enlaza con la clase siguiente: con esto está completo el material de la parte 12. La clase 156 revisa la arquitectura construida, deja el registro de decisiones como artefacto que sobrevive y califica las cinco predicciones de la clase 144, empezando por la que decía que la ley 14 dominaría esta parte.

Ejemplo trabajado

CloudShop repasa las seis decisiones de arquitectura tomadas en esta parte y escribe el traslado de cada una. Dos resultan ser mejoras sin coste, tres son traslados correctos y una estaba en la dirección equivocada.

Decisión 1: pasar de quince servicios a cinco unidades (clase 148).

MEJORA	latencia p99 del flujo de compra	840 ms → 210 ms
	coste operativo	15 canalizaciones → 5
	incidentes por fallo parcial	9/año → 2/año
	cambios en un solo repositorio	38 % → 91 %
EMPEORA	escalado independiente: ventas y soporte escalan juntos	
	radio de un fallo de memoria: afecta a los dos módulos	
CIFRA DEL PERJUICIO	soporte escala con ventas: +2 instancias	
	en campaña que no harían falta = 40 €/mes	
PRIORIDAD	evolución y operabilidad, por encima de escalado fino	
REVISAR SI	soporte necesita escalar por su cuenta, o tiene equipo propio	

Mejora en cuatro columnas y empeora en una, cuantificada en cuarenta euros. Con las cifras delante, la decisión dejó de ser discutible.

Decisión 2: descartar la malla (clase 152).

MEJORA	coste	620 €/mes evitados
	operabilidad	un plano de control menos
	latencia	1,2 ms por llamada evitados
EMPEORA	la política vive en 2 bibliotecas: actualizarla exige desplegar los 5 servicios	
CIFRA DEL PERJUICIO	~6 horas por actualización de política, ~3 veces al año = 18 h/año	
PRIORIDAD	coste y operabilidad; con 5 servicios y 2 lenguajes, el perjuicio es menor que el beneficio	
REVISAR SI	hay más de 15 servicios o un tercer lenguaje	

Decisión 3: índice global en vez de local (clase 150).

MEJORA	latencia p99 de «mis pedidos»	410 ms → 21 ms
	lecturas por consulta	24 → 1
EMPEORA	escrituras por pedido	1 → 2
	consistencia del índice	inmediata → ~200 ms
CIFRA DEL PERJUICIO	+6 % de coste de escritura; el desfase se cubre con la garantía de sesión ya existente	
PRIORIDAD	rendimiento del flujo del cliente	
REVISAR SI	la proporción de escrituras sube mucho	

Decisión 4: cifrado por campo en tres campos (clase 136).

MEJORA	seguridad: esos campos son ilegibles para quien comprometa la aplicación	
EMPEORA	no se pueden buscar ni ordenar por ellos	
	+8 ms por lectura que los incluya	
CIFRA DEL PERJUICIO	2 informes tuvieron que rehacerse	
PRIORIDAD	corrección y protección de datos personales, atributo 1	
REVISAR SI	cambia el requisito normativo	

Decisión 5: la que estaba en la dirección equivocada.

Se había cifrado por campo también la dirección de envío:

MEJORA	seguridad de un dato que ya estaba protegido por permisos, red y cifrado en reposo	
EMPEORA	almacén no puede ordenar rutas por código postal	
	el proceso de preparación descifra 12.000 registros/día	
	+11 ms por lectura, +140 €/mes	
PRIORIDAD	el dato es personal, sí, pero no está en la lista de categorías especiales, y ninguna norma lo exigía	

Y el diagnóstico con el criterio del apartado tercero:

se pagó un traslado por un beneficio que NO estaba priorizado
→ se revirtió el cifrado por campo de la dirección
→ y se dejó el control de acceso y el cifrado en reposo, que era lo que la clasificación de la clase 141 pedía

efecto de revertirlo		
latencia de preparación	-11 ms	
coste	-140 €/mes	
ordenación de rutas	recuperada	
seguridad	sin cambio medible en el alcance	

Las dos mejoras sin traslado.

RETIRAR 19 CAMPOS QUE NADIE USABA (clase 153)		
mejora	contrato más pequeño, menos que mantener y menos superficie	
empeora	nada; se comprobó con los contratos publicados	

CORREGIR LAS 62 LLAMADAS DE «MIS PEDIDOS» (clase 152)		
mejora	latencia 2.100 ms → 190 ms	
	coste: 59 llamadas menos por operación	
	modos de fallo: 59 oportunidades menos de fallo parcial	
empeora	nada	

Y el orden en que se hizo el trabajo, aplicando la regla del apartado tercero:

semana 1-2	las dos mejoras sin traslado
semana 3-8	los traslados, con sus cuatro columnas escritas

Y el efecto de ese orden:

mejora de latencia conseguida en las 2 primeras semanas	64 %
mejora conseguida en las 6 siguientes	36 %

Casi dos tercios de la mejora vinieron de los cambios que no costaban nada, y se habrían pospuesto si se hubiera empezado por lo vistoso.

Las cuatro columnas, medidas para el conjunto de la parte.

RENDIMIENTO		
latencia p99 del flujo de compra	840 ms	210 ms
llamadas de red por operación típica	7	2
distancia al codo en el pico	71 %	43 %
COSTE		
coste por pedido	0,057 €	0,041 €
unidades desplegadas	15	5
SEGURIDAD		
alcance desde un servicio comprometido	2 de 15	2 de 5
fugas entre clientes	6	0
camino hasta objetivos críticos	14	2
OPERABILIDAD		
canalizaciones que mantener	15	5
unidades por persona de guardia	3,75	1,25
horas de mantenimiento al mes por unidad	11	12
trabajo repetitivo	11 %	9 %

Y la fila de horas por unidad es la interesante: el mantenimiento por unidad no bajó; lo que bajó fue el número de unidades. Es la cifra que hace visible el coste oculto de operar.

El registro de decisiones, y su medida.

decisiones de arquitectura registradas	2	14
con las cuatro columnas	0	14
con premisa de revisión escrita	0	14
decisiones revisadas al cumplirse su premisa	—	3
→ la de la malla, al llegar a un tercer lenguaje: se mantuvo		
→ la del compromiso de capacidad (clase 142)		
→ la del cifrado de la dirección de envío		

A los seis meses.

decisiones con traslado escrito	0	14
decisiones revertidas por traslado mal dirigido	—	1
mejoras sin traslado identificadas antes de empezar	0	2
proporción de la mejora que vino de ellas	—	64 %
los cuatro atributos publicados juntos	no	sí
horas de mantenimiento por unidad, medidas	no	sí

La lección que esta clase traslada a la parte 12: de seis decisiones, dos no tenían ningún coste y produjeron el 64 % de la mejora total, y se habrían pospuesto indefinidamente porque consistían en borrar campos y agrupar consultas. Y la única decisión que hubo que revertir no era técnicamente mala: era un traslado pagado por un beneficio que no estaba en la lista de prioridades, y solo se vio al escribir las cuatro columnas y comprobar que la columna de la mejora estaba vacía.

Laboratorio guiado

Ejecuta desde la raíz:

```
python classes/part-12-cloud-native-distributed-architecture/155-rendimiento-coste-seguridad-y-operabilidad/lab.py
```

El laboratorio selecciona el motor de práctica decision y produce labresult.json. El escenario, sus comprobaciones y el artefacto esperado corresponden a esta clase; no requiere credenciales y deja explícito qué debe revalidarse en un sandbox real.

1. Lee exercise.steps y formula una predicción antes de ejecutar.
2. Ejecuta la práctica y verifica todos los elementos de checks.
3. Provoca el caso de negativetest y explica la señal observada.

4. Materializa tradeoff-analysis en evidence/ usando la plantilla indicada.
5. Para proveedor real, sigue sandbox.requires, registra costo y ejecuta destroy.

Evidencia esperada

El artefacto principal es una matriz de decisión ponderada y un ADR. Además, la entrega debe incluir el comando ejecutado, la salida estructurada y una conclusión que no exceda lo observado.

Reto verificable

Construye tradeoff-analysis para el caso CloudShop. Incluye una alternativa descartada, un supuesto que pueda falsarse, una prueba de fallo y una decisión de rollback.

■ Criterio de aceptación

- [] lab.py termina con código 0 y genera JSON válido.
- [] La entrega conecta al menos tres requisitos con mecanismos verificables.
- [] Existe una prueba positiva y una prueba negativa con evidencia.
- [] Seguridad, costo y operación aparecen como decisiones, no como anexos.
- [] Se declara una limitación y una condición que obligaría a revisar el diseño.
- [] Otra persona puede repetir el recorrido sin conocimiento tácito.

■ Errores frecuentes

Síntoma	Causa probable	Corrección
Una decisión se presenta como mejora y nadie sabe qué empeoró	No se escribió el traslado	Escribe qué mejora y qué empeora, con cifras, y qué prioridad lo decide.
Cada decisión reabre la misma discusión	No hay orden de prioridad escrito, así que el conflicto se resuelve por opinión	Fija tres atributos que ganan cuando hay conflicto y aplícalos; es la clase 145.
Se paga complejidad por un beneficio que a nadie le importaba	El traslado mejora algo que no está priorizado	Comprueba que la columna de mejora contiene un atributo de la lista de prioridades; si no, revierte.
Se empieza por los cambios vistosos y la mejora tarda meses	No se buscaron primero los cambios que no tienen traslado	Agota las mejoras sin traslado —quitar lo que nadie usa, reducir saltos, corregir consultas por elemento— antes de aceptar ninguna.
Añadir servicios parece gratis en la conversación	El coste de operar no está cuantificado	Mide horas de mantenimiento al mes por unidad desplegable y úsalo en cada propuesta.
A los dos años nadie sabe por qué el sistema está así y nadie se atreve a cambiarlo	Las decisiones no dejaron constancia de sus premisas	Registra premisas y qué haría revisar cada decisión, y comprueba periódicamente si siguen siendo ciertas.

■ Seguridad, ética y costo

Trabaja con cuentas propias o sandboxes autorizados. No publiques secretos, identificadores reales ni datos personales. Antes de crear recursos pagos define presupuesto, etiquetas y comando de destrucción; después verifica que no queden recursos huérfanos. Los ejemplos locales enseñan contratos, pero no certifican cumplimiento ni disponibilidad de producción.

■ Preguntas de comprobación

1. ¿Por qué casi ninguna decisión de arquitectura es una mejora?
2. ¿Qué cuatro columnas debe tener el enunciado de una decisión?
3. ¿Cómo se cuantifica el coste de operar y por qué importa?

- ¿Qué caracteriza a los cambios que mejoran varios atributos a la vez?
- ¿Qué convierte una decisión en revisable dentro de dos años?

Referencias

- Ford, N. y otros (2021). Software Architecture: The Hard Parts — compromisos explícitos y análisis de alternativas. <<https://www.oreilly.com/library/view/software-architecture-the/9781492086888/>>
- Bass, L. y otros (2021). Software Architecture in Practice, cap. 20 — evaluación de arquitecturas por atributos. <<https://www.oreilly.com/library/view/software-architecture-in/9780136886051/>>
- SEI (2025). ATAM: architecture tradeoff analysis method — puntos de compromiso y sensibilidad. <<https://insights.sei.cmu.edu/library/architecture-tradeoff-analysis-method-collection/>>
- Google SRE (2025). Balancing reliability, cost and velocity — los cuatro atributos publicados juntos. <<https://sre.google/workbook/table-of-contents/>>
- FinOps Foundation (2025). Unit economics as a decision input — coste por unidad como columna de la decisión. <<https://www.finops.org/framework/capabilities/unit-economics/>>
- Documentación oficial vigente del servicio implementado; registra URL y fecha de consulta.

Descargar:
 [Parte 12 en PDF](#) ·
 [Manual integral](#)

Anterior	Índice	Siguiente
← 154 · Multi-tenancy, aislamiento y noisy neighbor	Parte 12 · Programa	156 · Proyecto: revisión de arquitectura con ADR →

Evaluación — 155 Rendimiento, costo, seguridad y operabilidad

Preguntas

- Explica el problema que resuelve esta capacidad sin mencionar un proveedor.
- Identifica una frontera de responsabilidad y su propietario.
- Compara dos alternativas mediante confiabilidad, seguridad, costo y operación.
- ¿Qué demuestra el laboratorio y qué no puede demostrar?
- Propón un caso límite o una prueba de fallo.

Reto verificable

Entrega tradeoff-analysis con diagrama o configuración, evidencia de ejecución, alternativa descartada, riesgo residual y criterio de rollback.

Criterio de aceptación

- ☐ Resultado reproducible por una segunda persona.
- ☐ Evidencia vinculada a cada afirmación técnica.
- ☐ Prueba negativa o de fallo incluida.
- ☐ Costos y permisos expresados con unidades y alcance.
- ☐ Limitaciones declaradas sin presentar la simulación como producción.

Escala

Nivel	Evidencia
A — competente	Cumple todo y defiende trade-offs con datos.
B — en desarrollo	Cumple lo esencial; falta profundidad en una dimensión.
C — inicial	Artefacto parcial o conclusión sin evidencia suficiente.
0	Sin entrega reproducible.

156 — Proyecto: revisión de arquitectura con ADR

Parte: 12 — Arquitectura cloud-native y sistemas distribuidos Nivel: avanzado-experto · Horas estimadas: 8
Laboratorio: capstone · Estado: EXECUTABLECORE

Propósito

Revisar la arquitectura construida y dejar el único artefacto que sobrevive a los cambios de equipo: el registro de por qué está así. La clase da un método de revisión que se puede ejecutar en medio día, el formato mínimo de una decisión y las cifras con las que se comprueba que el registro sirve. Y cierra la parte con las tres piezas de siempre: calificar las cinco predicciones de la clase 144, que esta vez salieron mejor de lo habitual y conviene explicar por qué; incorporar la ley que esta parte ha hecho aparecer cuatro veces; y escribir la predicción que la parte 13 tendrá que corregir.

Resultados de aprendizaje

Al finalizar podrás:

1. Ejecutar una revisión de arquitectura acotada, con resultado accionable.
2. Registrar una decisión con su traslado, sus premisas y qué la revisaría.
3. Medir si el registro se usa o es un archivo muerto.
4. Calificar las cinco predicciones de la clase 144 con evidencia.
5. Escribir la predicción de la parte 13 en términos que se puedan desmentir.

Conceptos centrales

Concepto	Comprensión verificable
registro de decisión	Documento corto escrito en el momento de decidir, con las opciones, el traslado, las premisas y qué haría revisarla.
revisión de arquitectura	Sesión acotada que compara los escenarios de calidad con el sistema real y produce cambios, no un informe.
divergencia	Distancia entre la arquitectura documentada y la real. Se mide, y siempre existe.
ley 21	El acoplamiento real está en quién puede escribir cada dato. Separar procesos sin separar escritores no separa nada.
premisa de revisión	Condición que, al cumplirse, obliga a reconsiderar una decisión. Es lo que la hace revisable.
hipótesis de la parte 13	Predicción escrita ahora sobre lo que ocurrirá cuando el sujeto sea usar varios proveedores y sobrevivir a la pérdida de uno.

Modelo mental

Una arquitectura es un conjunto de decisiones costosas de cambiar; su calidad se juzga contra escenarios concretos, no por la cantidad de servicios usados.

Aplicado a esta clase, separa siempre cuatro planos: intención (qué necesita el usuario), configuración (qué declaramos), estado observado (qué existe de verdad) y evidencia (cómo sabemos que cumple). Confundirlos produce diseños que se ven correctos en un diagrama pero fallan al operar.

■ Flujo de razonamiento



Desarrollo

1. Revisar sin escribir un informe

Una revisión de arquitectura útil cabe en medio día y produce cambios, no un documento. Sus cinco pasos:

1. ¿SIGUEN SIENDO VÁLIDOS LOS ESCENARIOS? clase 145
se leen los 5-12 escenarios con sus cifras
y se marca cuáles han cambiado
→ es lo que más se olvida y lo que más decisiones invalida
2. COMPARAR CON EL SISTEMA REAL, con datos
no con el diagrama: con lo que dicen las trazas y los registros
3. MEDIR LOS CUATRO ATRIBUTOS clase 155
4. LISTAR DIVERGENCIAS Y DECIDIR QUÉ HACER CON CADA UNA
corregir el sistema, corregir el documento, o aceptarla por escrito
5. REGISTRAR las decisiones tomadas

Y el paso 2 se hace con lo que ya existe, sin pedirle nada a nadie:

grafo de dependencias real, agregando trazas	clase 124
conexiones observadas entre servicios	clase 135
quién escribe cada tabla, del registro de auditoría	clase 147
qué campos consume cada cliente	clase 153
qué operaciones cruzan cuántas fronteras	clase 152
coste por servicio y por unidad	clase 142

Y la divergencia siempre existe, y este programa la ha medido tres veces:

dependencias documentadas 23, observadas 41	clase 124
conexiones documentadas 23, observadas 58	clase 135
decisiones registradas 2, tomadas 14	clase 155

Y lo que hay que hacer con cada divergencia:

el sistema está mal	→ corregir el sistema
el documento está viejo	→ corregir el documento
era una decisión implícita	→ convertirla en explícita y registrarla
es deuda conocida	→ aceptarla por escrito, con fecha de revisión

La tercera es la más frecuente: algo que nadie decidió y que funciona, y que conviene registrar antes de que alguien lo cambie sin saber por qué estaba así.

Y dos reglas sobre la dinámica de la sesión, con la disciplina de la clase 140:

están quienes construyeron el sistema
el resultado es una lista de cambios con dueño, no un acta

2. El registro de decisiones

Los diagramas se mantienen unos meses. Lo que sobrevive es lo que se escribió en el momento de decidir, porque no hay que mantenerlo: describe un instante.

El formato mínimo, en una página:

TÍTULO	una frase con la decisión	
FECHA y ESTADO	propuesta · aceptada · sustituida por otra	
CONTEXTO	qué problema hay y qué escenarios aplican	clase 145
OPCIONES	dos o tres reales; si hay una, no era decisión	
DECISIÓN	cuál y por qué	
TRASLADO	qué mejora y qué empeora, con cifras	clase 155
PRIORIDAD	cuál de los atributos lo decidió	
PREMISAS	lo que se da por cierto	
REVISAR SI	qué haría reconsiderarla	

Y las tres últimas líneas son las que distinguen un registro útil de uno decorativo:

sin premisas a los dos años nadie sabe si sigue teniendo sentido
sin traslado parece que fue gratis, y no lo fue
sin «revisar si» nadie la revisa nunca

Y ejemplos de premisas de revisión de esta parte, que ya se han usado:

«si hay más de 15 servicios o un tercer lenguaje»	clase 152
«si soporte necesita escalar por su cuenta»	clase 148
«si el tráfico se multiplica por cuatro»	clase 145
«si cambia el requisito normativo»	clase 136
«si la campaña de noviembre deja de celebrarse»	clase 142

Y las reglas prácticas que hacen que el registro se mantenga vivo:

vive en el repositorio, junto al código
se escribe ANTES de implementar, no después
es inmutable: no se edita, se sustituye por otro que la reemplaza
se numera, y se enlaza desde el código cuando explica algo raro
una página; si necesita más, la decisión no está clara

La tercera importa más de lo que parece: una decisión editada pierde su valor histórico. Si cambia, se escribe otra que dice que sustituye a la anterior, y la anterior queda con su fecha y su contexto.

Y qué merece un registro y qué no:

sí lo que costaría caro deshacer
 lo que alguien preguntará dentro de un año
 lo que se decidió en contra de lo obvio
 lo que se decidió NO hacer, y por qué
no convenciones de estilo
 decisiones reversibles en una tarde

La cuarta de la primera lista es la más valiosa y la que menos se escribe: por qué NO se hizo lo que parecía evidente. Sin ella, alguien lo propondrá otra vez cada seis meses.

Y las dos medidas que dicen si el registro sirve:

decisiones registradas frente a tomadas
decisiones revisadas al cumplirse su premisa

La segunda, si es cero, significa que el registro es un archivo muerto.

3. Calificación de las cinco predicciones

Predicción 1: «la parte 12 no introducirá mecanismos nuevos; nombrará decisiones ya tomadas. Más de la mitad de sus clases formalizarán algo ya hecho».

veredicto: EQUIVOCADA por poco, y el error es lo interesante

clases que formalizan lo ya hecho	5 de 11
146 propiedades de una aplicación operable	
147 la frontera que ya decidían las claves de partición	
148 la granularidad que ya se había elegido sin criterio	
149 la consistencia que ya se elegía por operación sin decirlo	
153 los contratos de las clases 115 y 118	

clases con material genuinamente nuevo	4 de 11
150 testigo de época, particiones fijas	
151 fallo gris, fallo metaestable, trabajo constante, celdas	
153 contratos dirigidos por el consumidor	
154 seis dimensiones de aislamiento	

clases de encuadre, ni una cosa ni otra	2 de 11
145 atributos y escenarios	
155 el traslado entre cuatro atributos	

Y lo que la predicción no vio: todo el material nuevo trata de lo mismo, y es lo que las partes anteriores no habían tocado:

- cómo falla el CONJUNTO, y cómo se comprueba
- las partes 05 a 11 trataron el fallo de cada componente
- la 12 trata el fallo del sistema: gris, metaestable, por celdas

Predicción 2: «la ley 14 dominará, con más apariciones que en cualquier otra parte».

veredicto: ACERTADA en las dos mitades

ley 14 en la parte 12	5
145 identificar qué decisiones serán irreversibles	
147 la propiedad de los datos, que después no se mueve	
148 dividir es fácil; unir no se propone nunca	
150 número de particiones y asignación de claves	
154 el nivel de aislamiento sin camino de migración	
máximo anterior en una sola parte	3 (parte 09)
otras leyes en la parte 12	
ley 20 3 ley 16 3 ley 13 2	

Predicción 3: «la clase más difícil será la de dividir, y la división la deciden los datos y los equipos, no la tecnología».

veredicto: ACERTADA

en la extracción de un servicio	
semanas dedicadas al código	4
semanas dedicadas a los DATOS	5
la causa real de los problemas de la división existente	
41 tablas con más de un escritor, no el número de servicios	
la restricción que descartó la propuesta de 22 servicios	
el tamaño del equipo	clase 145

Predicción 4: «la arquitectura documentada no coincidirá con el sistema real».

veredicto: ACERTADA, con tres medidas independientes

dependencias documentadas 23, observadas 41	clase 124
conexiones documentadas 23, observadas 58	clase 135
decisiones registradas 2, tomadas 14	clase 155
5 de 15 servicios no correspondían a ninguna frontera	clase 147

Predicción 5: «monolito o microservicios será la decisión menos importante; las consecuentes serán la propiedad de los datos, la consistencia por operación y el contrato».

veredicto: ACERTADA, y se puede formular mejor

Lo que la evidencia muestra no es solo que importe poco, sino algo más fuerte:

- no es una decisión independiente
- la determinan las otras tres
 - quién escribe cada dato → dónde puede estar la frontera
 - qué consistencia exige cada operación → qué puede quedar separado

qué contrato se puede sostener → qué se puede desplegar aparte
→ una vez respondidas, cuántos procesos hay es casi mecánico

Y una observación sobre el conjunto, porque cuatro aciertos de cinco es mucho mejor que en las partes anteriores y conviene explicar por qué:

las predicciones de las partes 08 a 11 eran sobre materia nueva
las de la parte 12 eran sobre la SISTEMATIZACIÓN de lo ya vivido
→ predecir cómo se ordenará lo que uno ya ha hecho es mucho más fácil
que predecir lo que aún no ha hecho
→ y por eso el acierto aquí vale menos que los errores de antes

4. La ley 21, el recuento y la hipótesis de la parte 13

LEY 21

El acoplamiento real de un sistema está en quién puede escribir
cada dato. Separar procesos sin separar escritores no separa nada.

Sus cuatro apariciones en esta parte:

clase 147	41 tablas con más de un escritor; 5 semanas por cambio de esquema y 3 equipos para tocar un descuento
clase 148	el monolito repartido: 11 de 15 servicios compartían tablas, y por eso el 41 % de los despliegues había que coordinarlos
clase 150	un solo escritor por partición es lo que permite razonar; dos líderes a la vez es el peor fallo posible
clase 154	el aislamiento entre clientes se decide en los datos: las 6 fugas estaban en consultas, no en despliegues

Y lo que añade al cuestionario:

¿quién puede escribir este dato? ¿cuántos son?
si separo estos dos procesos, ¿siguen escribiendo lo mismo?
¿qué tendría que pasar para que solo uno pudiera escribirlo?

Y su relación con la ley 14, que es su vecina:

ley 14 las decisiones de creación son irreversibles
ley 21 y la más irreversible de todas es quién escribe cada dato

Recuento tras la parte 12:

ley 13	el bucle que no corre no da error	24
ley 15	una señal con demasiados elementos deja de ser señal	20
ley 16	un control que estorba acaba desactivado o rodeado	21
ley 14	las decisiones de creación son irreversibles	16
ley 11	lo que entra en un sistema de solo-añadir se queda	9
ley 20	lo que no tiene dueño no se apaga ni se corrige	8
ley 19	lo que compensa un fallo lo vuelve invisible	7
ley 17	la medida que se vuelve objetivo se alcanza sin mejorar	6
ley 18	lo asíncrono traslada la garantía, no la elimina	5
ley 21	el acoplamiento está en quién escribe	4
	NUEVA en esta parte	

La hipótesis de la parte 13. La parte siguiente trata de usar varios proveedores, de conectar lo propio con lo ajeno y de sobrevivir a perder una región o un proveedor entero. La predicción, escrita para poder desmentirla:

1. La mayoría de los motivos declarados para usar varios proveedores no resistirán la pregunta de la clase 145: «¿qué pasa si no?». → predigo que de los motivos habituales, MENOS DE LA MITAD sobrevivirán a esa pregunta, y que el que más sobrevive no será el que más se cita
2. El coste dominante de operar entre nubes no será el cómputo: será la SALIDA DE DATOS y la duplicación de lo que ya está resuelto en un proveedor. → predigo que la salida de datos aparecerá como partida de dos cifras porcentuales en el ejemplo de coste
3. La ley dominante será la 21, la recién estrenada, en su forma entre proveedores: quién puede escribir el dato decide si una configuración activa-activa es posible. → y predigo que la conclusión honesta de la parte será que activa-activa con escritura en los dos lados casi nunca compensa
4. Lo más difícil no será mover la carga: será la IDENTIDAD y la RED. → predigo que las clases 159 y 160 tendrán más problemas reales

que las de portabilidad de carga

5. Y la predicción que puede salir del revés: los objetivos de recuperación declarados no se corresponderán con nada medido, igual que ocurrió con la copia de seguridad de la clase 088 y con el punto de recuperación de la clase 150.
→ predigo que, al medirlos, el tiempo real será entre 3 y 10 veces el declarado

Y lo que se anota para calificar sin trampa:

lo que ya sabemos	que lo declarado y lo medido difieren, dos veces
lo que creemos	que el problema es de identidad y red, no de carga
lo que no sabemos	si existe algún caso en que activa-activa con escritura en ambos lados sí compense

Ejemplo trabajado

CloudShop ejecuta la revisión de arquitectura sobre lo construido en esta parte y monta el registro de decisiones. La revisión dura cinco horas y encuentra tres divergencias, una de las cuales invalidaba una decisión tomada seis meses antes.

Paso 1: los escenarios, revisados.

escenarios escritos en la clase 145	8
siguen siendo válidos	6
cambiaron	2
E1 el pico de referencia bajó de 5.000/s a 2.100/s	
→ la campaña dejó de celebrarse	clase 142
E5 tres clientes exigen ahora datos en su propia región	
→ escenario reescrito	clase 154

Y el primero invalidó una decisión anterior:

decisión de hace 6 meses	dimensionar para 5.000 peticiones/s
capacidad reservada	para ese pico
coste asociado	1.400 €/mes de margen permanente
con el pico real de 2.100/s, el margen sobra	
→ decisión sustituida; ahorro 900 €/mes	

Una decisión correcta en su momento y cara hoy, detectada solo porque los escenarios llevaban fecha.

Paso 2: el sistema real, con datos.

unidades desplegadas	5	5	✓
dependencias entre unidades	7	9	✗
tablas con más de un escritor	0	2	✗
campos del contrato en uso	22	22	✓
fronteras que cruza «confirmar pedido»	2	2	✓
operaciones síncronas	12	12	✓

Y las dos divergencias:

DIVERGENCIA 1: dos dependencias no documentadas
el módulo de soporte llamaba directamente al servicio de pagos
motivo una urgencia de hace 4 meses
decisión corregir el sistema: pasa por ventas, como estaba diseñado

DIVERGENCIA 2: dos tablas con dos escritores
la tabla de reservas la escribían almacén y un trabajo nocturno
motivo el trabajo nocturno se escribió antes de la clase 147
decisión corregir el sistema: el trabajo publica un hecho y almacén escribe
ley 21

Y una tercera que se aceptó por escrito:

DIVERGENCIA 3: el adaptador de correo sigue siendo una función
aunque el volumen ha crecido y ya no es tan irregular
cuenta de la clase 117 sigue compensando, por poco
decisión aceptada, con revisión cuando supere 200 envíos/hora

Paso 3: los cuatro atributos.

latencia p99 del flujo de compra	840 ms	190 ms
coste por pedido	0,057 €	0,038 €
alcance desde un servicio comprometido	2 de 15	2 de 5

caminos hasta objetivos críticos	14	2
unidades por persona de guardia	3,75	1,25
horas de mantenimiento al mes por unidad	11	12
trabajo repetitivo	11 %	9 %

El registro de decisiones, montado.

decisiones tomadas en la parte 12	14
registradas en su momento	0
registradas retroactivamente durante la revisión	14
→ con fecha real, marcadas como reconstruidas	
tiempo empleado	3 h 20

Y el efecto en los seis meses siguientes:

decisiones registradas frente a tomadas	0 de 14	19 de 19
escritas antes de implementar	–	17 de 19
sustituidas por otra posterior	–	3
revisadas al cumplirse su premisa	–	4
preguntas de «¿por qué está así?» respondidas con el registro	–	11

Y las cuatro revisadas por premisa:

«si el pico baja de 3.000/s»	se cumplió → dimensionado
«si aparece un tercer lenguaje»	se cumplió → malla revisada y mantenida
«si soporte necesita escalar solo»	no se cumplió
«si cambia el requisito normativo»	se cumplió → región propia para 3 clientes

Y una decisión de las que más valen, del tipo «por qué NO se hizo lo obvio»:

registro 007	«no separamos el motor de precios en un servicio»
contexto	es la parte más compleja y lo pedía el equipo
decisión	módulo con interfaz estricta
motivo	ninguno de los seis criterios de la clase 148 aplicaba
revisar si	tiene equipo propio o perfil de escala distinto

veces que se ha vuelto a proponer en 6 meses	2
veces que la discusión se cerró leyendo el registro	2
tiempo empleado en cada una	~10 min

Sin ese registro, cada propuesta habría reabierto una discusión de horas.

El estado de la parte 12, completo.

escenarios de calidad escritos	0	8
atributos priorizados	0	3
unidades desplegadas	15	5
contextos con frontera y escritor único	no	5
tablas con más de un escritor	41	0
fronteras que cruza una operación típica	7	2
latencia p99 del flujo de compra	840 ms	190 ms
consistencia decidida por operación	0 de 20	20 de 20
punto de recuperación medido	no	sí
protección contra dos líderes, ensayada	no	sí
fallo gris: tiempo de detección	32 min	70 s
clientes afectados por un vecino ruidoso	190	3
fugas entre clientes	6	0
roturas de contrato	11 / año	1
decisiones registradas	2	19

Lo que la parte 12 no resolvió, dicho con claridad.

el motor de precios sigue siendo un módulo, y si el equipo crece habrá que extraerlo con el coste que eso tiene
las dos personalizaciones que no cupieron en el catálogo
se resolvieron pasando un cliente a nivel dedicado, que es caro
y la divergencia entre lo documentado y lo real vuelve a aparecer
en cuanto se deja de medir: la revisión es periódica, no única

La conclusión que cierra la parte 12: la revisión encontró tres divergencias en cinco horas, y la más cara no era un fallo del sistema sino de las premisas: se seguía dimensionando para un pico que había dejado de existir catorce meses antes, y eso costaba novecientos euros al mes. Y el artefacto que más valor produjo en los seis meses siguientes no fue ningún diagrama: fue un registro de una página explicando por qué NO se separó el motor de precios, que cerró en

diez minutos dos discusiones que antes habrían durado horas.

Laboratorio guiado

Ejecuta desde la raíz:

```
python classes/part-12-cloud-native-distributed-architecture/156-proyecto-revision-de-arquitectura-con-adr/lab.py
```

El laboratorio selecciona el motor de práctica capstone y produce labresult.json. El escenario, sus comprobaciones y el artefacto esperado corresponden a esta clase; no requiere credenciales y deja explícito qué debe revalidarse en un sandbox real.

1. Lee exercise.steps y formula una predicción antes de ejecutar.
2. Ejecuta la práctica y verifica todos los elementos de checks.
3. Provoca el caso de negativetest y explica la señal observada.
4. Materializa architecture-review en evidence/ usando la plantilla indicada.
5. Para proveedor real, sigue sandbox.requires, registra costo y ejecuta destroy.

Evidencia esperada

El artefacto principal es un incremento integrado, demostrable y documentado. Además, la entrega debe incluir el comando ejecutado, la salida estructurada y una conclusión que no exceda lo observado.

Reto verificable

Construye architecture-review para el caso CloudShop. Incluye una alternativa descartada, un supuesto que pueda falsarse, una prueba de fallo y una decisión de rollback.

■ Criterio de aceptación

- [] lab.py termina con código 0 y genera JSON válido.
- [] La entrega conecta al menos tres requisitos con mecanismos verificables.
- [] Existe una prueba positiva y una prueba negativa con evidencia.
- [] Seguridad, costo y operación aparecen como decisiones, no como anexos.
- [] Se declara una limitación y una condición que obligaría a revisar el diseño.
- [] Otra persona puede repetir el recorrido sin conocimiento tácito.

■■ Errores frecuentes

Síntoma	Causa probable	Corrección
La revisión de arquitectura produce un informe que nadie lee	Se comparó el sistema con el diagrama en vez de con datos, y no salieron cambios con dueño	Compara con trazas, conexiones observadas y escritores reales, y sal con una lista de cambios.
A los dos años nadie sabe por qué el sistema está así	Las decisiones no se registraron en el momento	Registro de una página por decisión, escrito antes de implementar, inmutable y viviendo junto al código.
La misma propuesta se rediscute cada seis meses	No se registró por qué NO se hizo lo que parecía obvio	Registra también las decisiones negativas, con su motivo y su premisa de revisión.
El registro existe y nadie lo revisa	Falta la línea de qué haría revisar cada decisión	Escribe la premisa de revisión y mide cuántas decisiones se revisan al cumplirse.
Se mantiene una decisión correcta que hoy es cara	Los escenarios cambiaron y nadie los revisó	Empieza toda revisión comprobando si los escenarios de calidad siguen siendo válidos.
Se separan procesos y el sistema sigue igual de acoplado	Ley 21: los escritores siguen siendo los mismos	Comprueba quién puede escribir cada dato; sin separar escritores, no hay separación.

■ Seguridad, ética y costo

Trabaja con cuentas propias o sandboxes autorizados. No publiques secretos, identificadores reales ni datos personales. Antes de crear recursos pagos define presupuesto, etiquetas y comando de destrucción; después verifica que no queden recursos huérfanos. Los ejemplos locales enseñan contratos, pero no certifican cumplimiento ni disponibilidad de producción.

■ Preguntas de comprobación

1. ¿Qué cinco pasos tiene una revisión de arquitectura y con qué datos se hace el segundo?
2. ¿Qué tres líneas distinguen un registro de decisión útil de uno decorativo?
3. ¿Por qué se registran también las decisiones de no hacer algo?
4. ¿Qué dice la ley 21 y en qué se diferencia de la ley 14?
5. ¿Qué predice la hipótesis de la parte 13 sobre los motivos del multi-nube y sobre los objetivos de recuperación?

Referencias

- Nygard, M. (2011). Documenting architecture decisions — formato y motivo del registro de decisiones.
<<https://cognitect.com/blog/2011/11/15/documenting-architecture-decisions>>
- SEI (2025). Lightweight architecture evaluation — revisión acotada con resultado accionable.
<<https://insights.sei.cmu.edu/library/>>
- Ford, N. y otros (2017). Building Evolutionary Architectures — funciones de aptitud y revisión continua.
<<https://evolutionaryarchitecture.com/>>
- ADR GitHub organization (2025). Architecture decision records: templates and tooling — plantillas y prácticas.
<<https://adr.github.io/>>
- Ford, N. y otros (2021). Software Architecture: The Hard Parts, cap. 15 — registrar compromisos y revisarlos.
<<https://www.oreilly.com/library/view/software-architecture-the/9781492086888/>>
- Documentación oficial vigente del servicio implementado; registra URL y fecha de consulta.

Descargar: Parte 12 en PDF · Manual integral

Anterior	Índice	Siguiente
← 155 · Rendimiento, costo, seguridad y operabilidad	Parte 12 · Programa	157 · Motivaciones y anti-patronos de multi-cloud →

Evaluación — 156 Proyecto: revisión de arquitectura con ADR

Preguntas

1. Explica el problema que resuelve esta capacidad sin mencionar un proveedor.
2. Identifica una frontera de responsabilidad y su propietario.
3. Compara dos alternativas mediante confiabilidad, seguridad, costo y operación.
4. ¿Qué demuestra el laboratorio y qué no puede demostrar?
5. Propón un caso límite o una prueba de fallo.

Reto verificable

Entrega architecture-review con diagrama o configuración, evidencia de ejecución, alternativa descartada, riesgo residual y criterio de rollback.

Criterio de aceptación

- ☐ Resultado reproducible por una segunda persona.
- ☐ Evidencia vinculada a cada afirmación técnica.
- ☐ Prueba negativa o de fallo incluida.
- ☐ Costos y permisos expresados con unidades y alcance.
- ☐ Limitaciones declaradas sin presentar la simulación como producción.

Escala

Nivel	Evidencia
A — competente	Cumple todo y defiende trade-offs con datos.
B — en desarrollo	Cumple lo esencial; falta profundidad en una dimensión.
C — inicial	Artefacto parcial o conclusión sin evidencia suficiente.
0	Sin entrega reproducible.