好的,這兩個都是非常好的延伸提問,讓我們來深入探討這兩種「部分變化」的情境。

情境一:如果只有 server-A 修復了問題

這個情境非常關鍵, 它展示了 Alertmanager 如何處理部分解決 (Partial Resolution) 的情況。

### 原始時間線回顧:

- 10:00:30 通知1: [FIRING:1] asd alert (instance: server-A)
- 10:05:30 通知2: [FIRING:2] asd alert (instances: server-A, server-B)

## 新的變化:

- 1. 10:15:00 (關鍵點) server-A 的問題被修復, 但 server-B 仍然在報警。
  - Alertmanager 偵測到警報群組的狀態發生了變化(一個成員從 FIRING 變成了 RESOLVED)。
  - 因為群組內仍然有活躍的警報 (server-B), 所以不會發送 [RESOLVED] 的結案通知。
  - 相反, 這被視為一次群組狀態的更新, 因此會觸發 group interval 的檢查。

# 2. 檢查 group\_interval:

- 上次的通知時間是 10:05:30。
- group interval 是 5 分鐘, 所以下一次最早的通知時間點是 10:10:30。
- 現在的時間是 10:15:00, 已經超過了 10:10:30。 這意味著 Alertmanager 不需要再等待,可以立即發送更新。
- 3. 10:15:00 (立即) 第三封通知 (FIRING 更新):
  - 通知內容: [FIRING:1] asd alert (instance: server-B)
  - 這封通知的內容非常重要: 它告訴你, 現在只剩下 1 個警報在持續 (FIRING:1), 並且明確 指出是 server-B。它同時也隱含了 server-A 已經恢復正常的資訊。
- 4. 接下來會發生什麼?
  - 現在群組的狀態再次變得穩定(只剩下 server-B 一個成員)。
  - 如果 server-B 的問題一直沒有解決,也沒有其他新的伺服器加入,那麼系統就會切換到 repeat interval 的邏輯。
  - 下一次的通知將會是 4 小時後, 也就是在 **14:15:00** 左右, 你會收到一封關於 server-B 的重複提醒。

#### 一句話總結:

部分解決會觸發一次即時的「災情更新報告」,而不是「結案通知」。剩下的警報會繼續觸發它自己的重複提醒計時器。

# 情境二:如果問題在 11:26:17 被修復

這個問題很好, 它在測試 repeat interval 的計時器是否精確。答案是肯定的。

## 原始時間線回顧:

- 10:00:30 通知1: [FIRING:1] asd alert (instance: server-A)。
- 同時, 一個 4 小時的 repeat interval 計時器啟動, 預計在 14:00:30 觸發。

# 新的變化:

- 1. 11:26:17 (關鍵點) server-A 的問題被修復。Prometheus 發送 RESOLVED 狀態。
- 2. 邏輯判斷:
  - repeat interval 計時器的目標時間是 14:00:30。
  - 當前的時間 11:26:17 早於目標時間。
  - 因此, repeat\_interval 的條件被中斷。那個預計在 14:00:30 響起的「提醒鬧鐘」被立刻取消了。
- 3. 11:26:17 (立即) 第二封通知 (RESOLVED):
  - 通知內容: [RESOLVED] asd alert (instance: server-A)
  - 事件在此刻正式「結案」。

## 結論:

這個結果與之前 11:30:00 修復的例子完全相同。無論是在 4 小時內的第 1 分鐘、第 90 分鐘、還是第 239 分鐘解決問題,結果都一樣: repeat\_interval 計時器會被取消, 並立即發送 RESOLVED 通知。

## 一句話總結:

只要在「提醒鬧鐘」響起前的任何一秒解決了問題,鬧鐘就會被關掉,並且你會立刻收到結案通知。