

# Galera: zrozumienie Flow Control

Sylvain ARBAUDIE · October 28, 2024

GALERA MARIADB FLOW-CONTROL CLUSTERING TUNING

## GALERA FLOW CONTROL — THE CLUSTER HANDBRAKE

recv queue > fc\_limit → FC\_PAUSE → cluster writes blocked



### EXPERT TUNING RULES

`slave_threads = 2 x CPU`  
Drain recv queue faster

`fc_limit = 5 x threads`  
Enough room for parallelism

`fc_factor = 0.8`  
Progressive resume, no oscillation

`wsrep_flow_control_paused > 0.10 = serious problem — investigate immediately`

Flow Control is the guardian of Galera consistency — understand it, tune it, monitor it

## Problem fundamentalny

W klastrze Galera wszystkie węzły muszą stosować te same writesety w tej samej kolejności, aby utrzymać spójność. Ale nie wszystkie węzły są równe: niektóre są szybsze (nowszy sprzęt, niższe obciążenie), inne wolniejsze (starszy sprzęt, ciężkie zapytania).

Co się dzieje, gdy wolny węzeł nie jest w stanie nadążyć za tempem zapisów? Writesety gromadzą się w kolejce odbiorczej (recv queue). Jeśli nic nie zostanie zrobione, kolejka rośnie nieskończenie, zużywając całą pamięć, a węzeł w końcu ulega awarii lub odchyła się od klastra.

Flow Control to mechanizm zapobiegający tej sytuacji. To hamulec ręczny klastra: gdy węzeł jest przeciążony, prosi pozostałe o zwolnienie.

## Jak działa Flow Control

Flow Control opiera się na prostym progu: `gcs.fc_limit`.

Każdy węzeł Galera utrzymuje kolejkę odbiorczą przechowującą writesety czekające na zastosowanie. Gdy rozmiar tej kolejki przekracza `gcs.fc_limit`, węzeł wysyła komunikat `FC_PAUSE` do wszystkich innych węzłów klastra.

Po otrzymaniu FC\_PAUSE pozostałe węzły przestają wysyłać nowe writesety do wolnego węzła. Zapisy na całym klastrze są blokowane — to cena synchronicznej spójności.

Gdy recv queue wolnego węzła spadnie poniżej `gcs.fc_limit × gcs.fc_factor`, węzeł wysyła komunikat FC\_CONTINUE i klaster wraca do normalnego działania.

## 5 krytycznych zmiennych wsrep

Aby monitorować Flow Control, pięć zmiennych statusowych jest niezbędnych:

```
SHOW GLOBAL STATUS WHERE Variable_name IN (  
  'wsrep_local_recv_queue',  
  'wsrep_local_recv_queue_avg',  
  'wsrep_flow_control_paused',  
  'wsrep_flow_control_paused_ns',  
  'wsrep_flow_control_sent'  
);
```

### **wsrep\_local\_recv\_queue**

Bieżący rozmiar recv queue. W normalnym działaniu ta wartość powinna być bliska 0. Jeśli regularnie przekracza `gcs.fc_limit`, węzeł ma problem.

### **wsrep\_local\_recv\_queue\_avg**

Średnia krocząca recv queue. Najniezawodniejszy wskaźnik do wykrywania trendów. Średnia powyżej 0,5 zasługuje na zbadanie.

### **wsrep\_flow\_control\_paused**

Ułamek czasu spędzonego w Flow Control (między 0 a 1). Jeśli ta wartość przekracza 0,1 (10% czasu), klaster ma poważny problem wydajnościowy.

### **wsrep\_flow\_control\_paused\_ns**

Całkowity czas w Flow Control w nanosekundach. Przydatny do obliczenia absolutnego czasu pauzy w danym okresie.

### **wsrep\_flow\_control\_sent**

Liczba wysłanych komunikatów FC\_PAUSE przez ten węzeł. Jeśli jeden węzeł wysyła większość FC\_PAUSE, to jest wąskie gardło do rozwiązania.

## 6 parametrów tuningu

---

### **gcs.fc\_limit**

Próg wyzwolenia Flow Control. Wartość domyślna: 16. Zwiększenie tej wartości toleruje większe opóźnienie przed uruchomieniem hamulca, ale zwiększa zużycie pamięci.

### **gcs.fc\_factor**

Współczynnik wznowienia. Wartość domyślna: 0,5. Gdy recv queue spadnie do  $fc\_limit \times fc\_factor$ , Flow Control jest zwalniany. Przy  $fc\_limit$  wynoszącym 100 i  $fc\_factor$  0,8, FC zwalnia przy 80 writesetach.

### **wsrep\_slave\_threads**

Liczba wątków stosujących writesety. Więcej wątków = szybsze stosowanie otrzymanych writesetów = recv queue opróżnia się szybciej. Rekomendacja:  $2 \times$  liczba rdzeni CPU.

### **wsrep\_cert\_deps\_distance**

Średnia odległość certyfikacji między transakcjami. Wskazuje potencjalny paralelizm. Jeśli ta wartość jest wysoka, zwiększenie `wsrep_slave_threads` będzie miało pozytywny wpływ.

### **gcs.recv\_q\_hard\_limit**

Absolutny limit recv queue w bajtach. Po przekroczeniu węzeł jest ubijany. To ostatnia deska ratunku przed OOM. Rekomendacja: połowa RAM + swap.

### **gcs.max\_throttle**

Minimalny gwarantowany przepływ nawet w Flow Control (między 0 a 1). Domyślna wartość 0,25 oznacza, że nawet w FC utrzymywane jest 25% normalnego przepływu. Ustaw na 0 dla całkowitego zatrzymania w FC.

## Rekomendacje ekspertów

---

Po latach zarządzania klastrami Galera w produkcji, oto skonsolidowane rekomendacje:

## Wymiarowanie slave threads

```
wsrep_slave_threads = 2 × CPU_CORES
```

Jeśli Twój serwer ma 8 rdzeni, zacznij od `wsrep_slave_threads = 16`. Monitoruj `wsrep_cert_deps_distance` — jeśli jest niższa niż liczba slave threads, zmniejsz.

## fc\_limit w funkcji slave threads

```
gcs.fc_limit = 5 × wsrep_slave_threads
```

Przy 16 slave threads, `gcs.fc_limit = 80`. Daje to wystarczający margines wątkom do pracy równoległej bez zbyt wczesnego wyzwalania FC.

## fc\_factor dla stopniowego wznowienia

```
gcs.fc_factor = 0.8
```

`fc_factor` wynoszący 0,8 (zamiast domyślnego 0,5) pozwala na bardziej stopniowe wznowienie ruchu, unikając oscylacji FC\_PAUSE / FC\_CONTINUE.

## Hard limit dla bezpieczeństwa

```
gcs.recv_q_hard_limit = HALF_RAM_PLUS_SWAP
```

Na serwerze z 32 GB RAM i 16 GB swap ustaw `gcs.recv_q_hard_limit = 24G`. To siatka bezpieczeństwa przed OOM.

## Identyfikacja problematycznego węzła

Gdy Flow Control wyzwała się często, trzeba zidentyfikować wolny węzeł:

```
-- Na każdym węźle
SELECT @@hostname,
       VARIABLE_VALUE AS fc_sent
FROM information_schema.GLOBAL_STATUS
```

```
WHERE VARIABLE_NAME = 'wsrep_flow_control_sent';
```

Węzeł wysyłający najwięcej FC\_PAUSE to wąskie gardło. Typowe przyczyny:

- **Gorszy sprzęt:** wolniejsze dyski, mniej RAM
- **Ciężkie zapytania:** ALTER TABLE lub masowe SELECT monopolizujące zasoby
- **Trwający backup:** mariabackup/xtrabackup zużywający dużo I/O
- **Nie zrównoważone obciążenie aplikacyjne:** zbyt wiele odczytów na węźle, który musi też stosować writesety

## Podsumowanie

---

Flow Control to strażnik spójności w Galera. Zrozumienie jego działania i parametrów jest niezbędne do utrzymania wydajnego klastra.

Złote zasady: `slave_threads = 2 × CPU`, `fc_limit = 5 × threads`, `fc_factor = 0.8`, `hard limit = połowa RAM + swap`. Monitoruj `wsrep_flow_control_paused` i reaguj, gdy wartość przekroczy 10%.

---

Ten artykuł został pierwotnie opublikowany na [Medium](#).