

Teoria Współbieżności

Sprawozdanie I

Grupa wtorek 16:40

Michał Nożkiewicz

7 listopada 2023

1 Opis zadania i użyte narzędzia

Zadaniem było zaimplementowanie sześciu rozwiązań do problemu pięciu filozofów. Rozwiązania zostały napisane w Javie. Implementacja znajduje się w folderze `src/main/java/org/task`. Pomiary czasowe zapisałem do plików `csv`, a analizę danych przeprowadziłem w pythonie.

2 Opis rozwiązań

Każde rozwiązanie jest zaimplementowane w oddzielnej klasie o nazwie `Soli`, gdzie `i` to numer zadania. Każda klasa dziedziczy z abstrakcyjnej klasy `Philosopher` i implementuje metody `takeForks()` i `putForks()`. Obiekty `Soli` w trakcie działania stanowią odrębne wątki. Ich najważniejsze atrybuty to `"leftFork"` (widelec od lewej strony filozofa), `"rightFork"` (prawy widelec), a także `"semaphore"`, czyli obiekt typu `Semafor`, który przydaje się w trzech rozwiązaniach.

2.1 Zadania 1, 3 i 4

Te zadania mają bardzo podobne rozwiązania. Każdy widelec posiada atrybut `"lock"` typu `ReentrantLock`. Każdy filozof próbuje zdobyć odpowiedni widelec, a jeśli obiekt jest już w posiadaniu innego wątku to czeka na jego zwolnienie.

2.2 Zadanie 5

W tym zadaniu dodatkowo używany jest semafor licznikowy. Jeśli mamy `N` filozofów to jego początkowa wartość to `N-1`, dzięki czemu maksymalnie `N-1` walczy o widelce przez co można uniknąć potencjalnego zakleszczenia jak w zadaniu 1.

2.3 Zadanie 6

Tutaj także skorzystałem z semafora. Jego początkowa wartość wynosiła `N-1`, ale tym razem filozof, który przybył jako `N`-ty nie rezygnuje z walki o widelce, ale zamiast tego podnosi je w odwrotnej kolejności od wszystkich pozostałych.

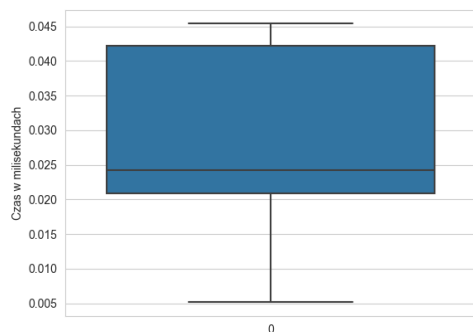
2.4 Zadanie 2

W tym zadaniu użyłem semafora binarnego, który pozwalał tylko jednemu filozofowi naraz sprawdzić czy widelce są zajęte. Jeśli chociaż jeden był zajęty to rezygnował z podnoszenia któregokolwiek i czekał na kolejną próbę.

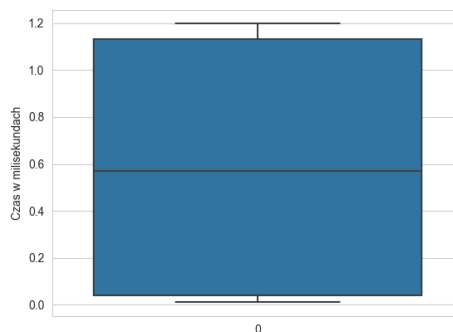
3 Pomiarы czasowe

Celem pomiarów było sprawdzanie ile w danym z rozwiązań każdy z filozofów średnio czeka na to, aby mógł zjeść. Pomiarы wykonywałem w dwóch wariantach. W wariantcie w którym naraz działało 5 wątków i w wariantcie z 20 wątkami. Założyłem, że każda czynność filozofa(to jest myślenie i jedzenie) musi trwać jakiś ustalony okres czasu. Gdy filozofów było pięciu, było to 10 milisekund, ale wykonywali wtedy 1000 cykli myślenie-jedzenie, a w przypadku z 20 filozofami było to 100 milisekund i wykonywanych było 100 iteracji.

W każdym przypadku zmierzyłem średni czas oczekiwania na widelce i wyniki przedstawiłem na wykresie pudełkowym.

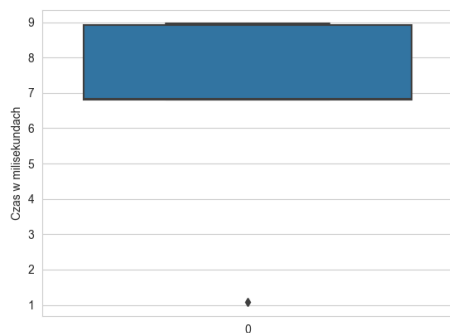


(a) 5 wątków

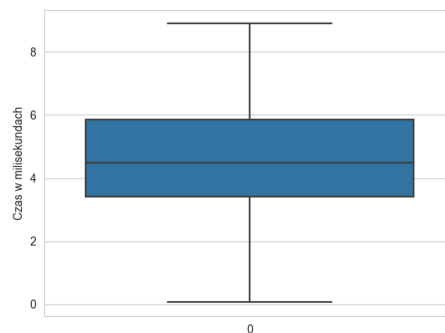


(b) 20 wątków

Rysunek 1: Rozwiązanie nr 2

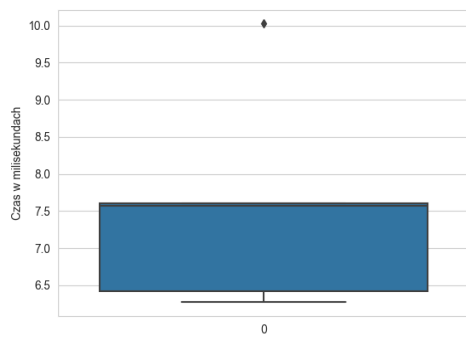


(a) 5 wątków

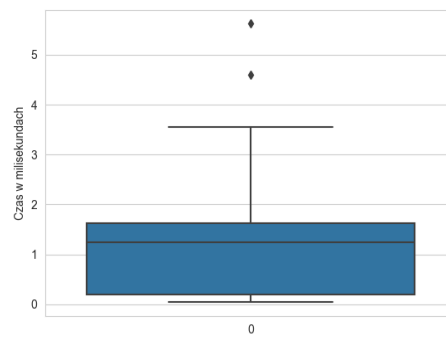


(b) 20 wątków

Rysunek 2: Rozwiązanie nr 3

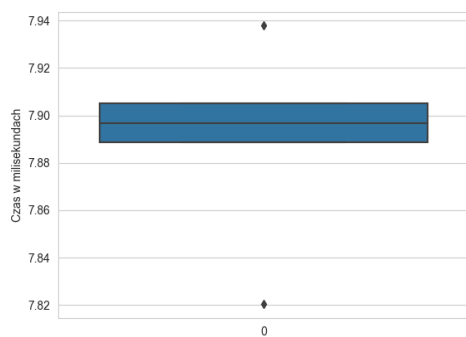


(a) 5 wątków

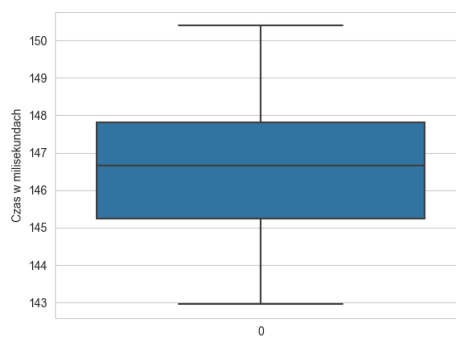


(b) 20 wątków

Rysunek 3: Rozwiązanie nr 4

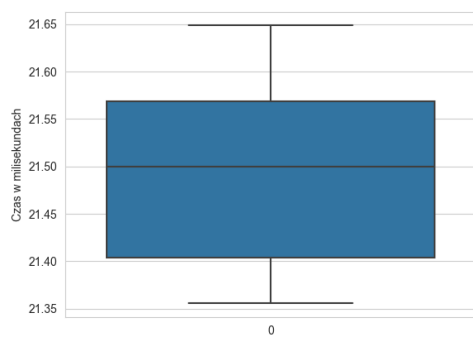


(a) 5 wątków

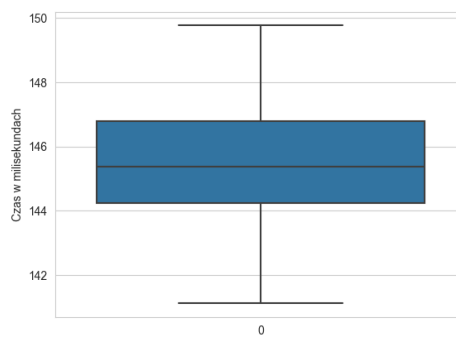


(b) 20 wątków

Rysunek 4: Rozwiązanie nr 5



(a) 5 wątków



(b) 20 wątków

Rysunek 5: Rozwiązanie nr 6

4 Wnioski

Jak widać na przedstawionych wykresach najszybszy i znacznie szybszy okazał się sposób drugi który tak naprawdę wykorzystywał tylko jeden obiekt do synchronizacji wszystkich wątków. Najwolniejsze okazały się sposoby 5 i 6. Były kilka lub kilkanaście razy wolniejsze od innych. Wyniki to zapewne z dużej ilości mechanizmów użytych do synchronizacji, ale były one także najbardziej sprawiedliwe. Różnice czasowe między poszczególnymi wątkami są najmniejsze podczas, gdy w sposobie 2 są one bardzo duże.