# Programowanie współbieżne

## Ćwiczenia 4 – semafory cz. 3

### Zadanie 1: Taśma produkcyjna

Zadanie pochodzi z książki Weissa i Guźlewskiego "Programowanie współbieżne i rozproszone".

Taśma produkcyjna (bufor cykliczny) może pomieścić M elementów. Wokół taśmy chodzi N robotników. Zadaniem pierszego z nich jest umieszczenie nieobrobionego elementu na taśmie. Następny robotnik realizuje pierwszą fazę obróbki, kolejny drugą fazę itd. Ostatni zdejmuje gotowe elementy z taśmy robiąc miejsce pierwszemu, który może na zwolnione miejsce włożyć kolejny element. Każda faza obróbki może się rozpocząć tylko po zakończeniu porzedniej.

#### Rozwiązanie

```
void przetwarzaj(porcja element, int faza);
semaphore S[N] = (M,0,...0);
porcja dane[M];

process Robotnik(int i) {
  int pozycja;
  while (true) {
    sekcja_lokalna;
    P(S[i]);
    przetwarzaj(dane[pozycja], i);
    V(S[(i+1)%N]);
    pozycja = (pozycja + 1)%N;
  }
}
```

#### Zadanie 2: Przetwarzanie potokowe

W systemie działa pewna liczba procesów zajmujących się przetwarzaniem danych. Każda praca jest wykonywana dokładnie przez K procesów (K > 1). Każdy proces w nieskończonej pętli zgłasza się do pracy, otrzymuje numer kolejny z przedziału od 0 do K-1, a następnie czeka na zgłoszenie się wszystkich K procesów. Ostatni proces (o numerze K-1) inicjuje przetwarzanie (porcja~inicjuj()). Zainicjowane dane są następnie przetwarzane sekwencyjnie przez wszystkie procesy z tej grupy, począwszy od pierwszego procesu (tj. procesu, który przy zgłoszeniu otrzymał numer 0) aż do ostatniego (void~przetwarzaj(porcja~dane,~int~nr)). Po zakończeniu przetwarzania każdy proces ponownie zgłasza się do pracy. Zakończenie całej pracy następuje po zakończeniu jej przetwarzania przez wszystkie procesy z grupy.

Równocześnie może być wykonywanych co najwyżej MAX prac opisanych wyżej (MAX > 1). Przetwarzanie różnych prac może i powinno odbywać się równolegle, przy czym przetwarzanie danej pracy przez i-ty proces z danej grupy może rozpocząć się dopiero po zakończeniu przetwarzania poprzedniej pracy przez i-ty proces z poprzedniej grupy.

#### Rozwiązanie

Zapewnienie wymaganej synchronizacji procesów oznacza konieczność użycia dwóch dwuwymiarowych tablic semaforów: semafory Faza służą do zapewnienia sekwencyjnego przetwarzania każdej pracy, natomiast semafory Dalej służą do właściwej synchronizacji procesów realizujących różne prace (nie za szybko).

```
binary semaphore Faza[K,MAX] = (0,...,0);
binary semaphore Dalej[K,MAX] = (K*1,0,...,0);
\begin{array}{ll} \textbf{binary semaphore} \ \ Praca = 0; & /* \ \textit{jednocześnie tylko MAX prac, reszta czeka */} \\ \textbf{binary semaphore} \ \ Ochrona = 1; & /* \ \textit{ochrona zmiennych */} \end{array}
porcja dane[MAX];
                              /* przetwarzane dane */
                              /* liczba prac w toku */
int ilePrac = 0;
                              /* liczba procesow czekających na semaforze Praca */
int ileCzeka = 0;
                              /* indeks w dane dla następnej pracy */
int praca = 0;
int ileProcesów = 0;
                              /* liczba procesów do następnej pracy */
process Proces() {
int nr;
                              /* numer kolejny od 0 do K-1*/
int nrPracy;
                              /* numer pracy od 0 do MAX */
while (true) {
      P(Ochrona);
      if (ilePrac == MAX) { /* MAX prac w toku, czekamy */
        ileCzeka++;
        V(Ochrona);
        P(Praca);
                            /* sekcja odziedziczona */
        ileCzeka--;
      nr = ileProcesów++; /* mój numer kolejny */
                           /* numer pracy */
      nrPracy = praca;
      if (nr == K) {
                                       /* grupa w komplecie */
        ilePrac++;
        praca = (praca+1) % MAX; /* następna praca */
                                       /* jeszcze nie ma do niej nikogo */
        ileProcesów = 0;
        dane[nrPracy] = inicjuj();
        V(Ochrona);
         \mathbf{V}(\text{Faza}[1, \text{nrPracy}]);
                                       /* pierwszy z mojej grupy może pracować */
      }
      else
         if (ileCzeka > 0) \mathbf{V}(Praca) else \mathbf{V}(Ochrona);
      P(Faza[nr, nrPracy]);
                                  /* czekam aż poprzedni z grupy zakończy */
                                  /* czekam aż poprzednia praca na tym etapie się zakończy */
      P(Dalej[nr, nrPracy]);
      przetwarzaj(dane[nrPracy], nr);
      V(Dalej[nr, (nrPracy+1)%MAX]); /* kolejne prace mogą już być kontynuowane */
      if (nr < K-1) {
        V(Faza[nr+1, nrPracy]) /* następny z grupy może pracować */
      else {
                                   /* zakończenie pracy */
        P(Ochrona);
        ilePrac --;
         if (ileCzeka > 0) \mathbf{V}(Prace) else \mathbf{V}(Ochrona);
  }
}
```