Przemysław Szymoniak

Przetwarzanie współbieżne. Programowanie równoległe i rozproszone.

Sprawozdanie z laboratorium 7.

Celem laboratorium było doskonalenie umiejętności realizacji synchronizacji w języku C za pomocą zmiennych warunku oraz w programach obiektowych w Javie za pomocą narzędzi pakietu java.util.concurrency.

W ramach zajęć zrealizowałem następujące kroki:

- Pobrałem plik czytPis_Pthread.tgz, rozpakowałem i uruchomiłem
- Przeanalizowanie pseudokodu monitora Czytelnia na slajdach wykładu oraz implementacja podstawowej wersji programu:

```
Definiowanie struktury zawierającej dane wraz z jej inicjalizacją:
                                                                 int my_read_lock_unlock(czytelnia_t* czytelnia_p){
typedef struct {
                                                                    pthread_mutex_lock(&czytelnia_p->muteks);
   int volatile liczba_czyt, liczba_pisz;
                                                                    czytelnia_p->liczba_czyt --;
   pthread_cond_t czytelnicy, pisarze;
   pthread_mutex_t muteks;
                                                                    if(czytelnia_p->liczba_czyt >0||czytelnia_p->liczba_czyt == 0)
} czytelnia t;
                                                                     pthread cond signal(&czytelnia p->pisarze);
                                                                    pthread_mutex_unlock(&czytelnia_p->muteks);
void inicjuj(czytelnia_t* czytelnia_p){
   czytelnia_p->liczba_czyt = 0;
   czytelnia_p->liczba_pisz = 0;
                                                                 int my_write_lock_lock(czytelnia_t* czytelnia_p){
                                                                    pthread_mutex_lock(&czytelnia_p->muteks);
   pthread_mutex_init(&czytelnia_p->muteks,NULL);
   pthread_cond_init(&czytelnia_p->czytelnicy, NULL);
                                                                    if((czytelnia_p->liczba_czyt + czytelnia_p->liczba_pisz) > 0)
   pthread_cond_init(&czytelnia_p->pisarze, NULL);
                                                                     pthread_cond_wait( &czytelnia_p->pisarze,
                                                                                          &czytelnia p->muteks);
}
                                                                    czytelnia_p->liczba_pisz++;
int my_read_lock_lock(czytelnia_t* czytelnia_p){
                                                                    pthread_mutex_unlock(&czytelnia_p->muteks);
   pthread_mutex_lock (& czytelnia_p->muteks);
   if(czytelnia_p->liczba_pisz>0||czytelnia_p->liczba_pisz==0)
                                                                 int my_write_lock_unlock(czytelnia_t* czytelnia_p){
       pthread_cond_wait( &czytelnia_p->czytelnicy,
                                                                    pthread_mutex_lock(&czytelnia_p->muteks);
                           &czytelnia_p->muteks);
                                                                   czytelnia_p->liczba_pisz --;
   czytelnia_p -> liczba_czyt ++;
                                                                    if(czytelnia p->liczba czyt == 0){
                                                                     pthread cond signal(&czytelnia p->czytelnicy);
   pthread cond signal(&czytelnia p ->czytelnicy);
                                                                    }else{
   pthread_mutex_unlock (& czytelnia_p->muteks);
                                                                     pthread_cond_signal(&czytelnia_p->pisarze);
                                                                    pthread_mutex_unlock(&czytelnia_p->muteks);
```

Wnioski:

- Z powodu zawieszania się aplikacji w momencie wejścia do czytelni pisarza nie udało mi się napisać programu w wersji z zamkami do odczytu i zapisu oraz zmiennymi warunkowymi.
- Wykorzystanie muteks_cond_wait powinno zmniejszyć opóźnienia powodowane niepotrzebnym blokowaniem muteksów oraz wyeliminować możliwe zakleszczenia. Funkcja w momencie jej wywołania tymczasowo zdejmuje muteks jednocześnie usypiając wątek i oddając sterowanie innym wątkom. W momencie przekazania sygnalu przez funkcje pthread_cond_signal muteks zostaje ponownie zatrzaśnięty a wątek obudzony by mógł kontynuować swoją pracę.