KIV/ZOS CVIČENÍ 10

L. Pešička, verze 2014

OBSAH

- Producent konzument obecným semaforem
- Zámek v pthread (jazyk C)
- Java
 - Zámek
 - Semafor
 - Vlákna
- o TSL obecně
 - Ukázky C, Java
- Monitor
 - Obecně podmínkové proměnné aj.
 - Příklad monitoru "hospoda"
 - Monitor v Javě

Producent – konzument obecně semaforem

```
semaphore ... = ...;
semaphore \dots = \dots;
semaphore \dots = \dots;
Buffer velikosti N;
producent() { while(1) { ... } }
konzument() { while(1) { ... } }
cobegin
 producent() | | konzument()
coend
```

Dopište kód producenta a konzumenta:

Vloz_poloz_do
bufferu()
Vyber_poloz_z
bufferu()
P()
V()
produkuj_polozku()
Konzumuj_polozku()

PŘÍKLADY NA CVIČENÍ

Přihlášení do portálu – Courseware – KIV/ZOS – Cvičení – Materiály ke cvičením – C, Java příklady

soubor	obsah
Pthread-semafor	C: vlákna, semafory
Příklady synchronizace	C, Java:MutexSemaforMonitorspinlock_TSLCAS
monitorJavanew	Java Bariéra vytvořená monitorem bez synch. metod
pr_zavoznik	C, Java Monitor hospoda

MUTEX – PTHREAD (C)

Bude inicializovaný a odemčený

o pthread_mutex_t lock =
 PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;

- o pthread_mutex_lock(&lock); -- zamkni
- o KS
- o pthread_mutex_unlock(&lock); -- odemkni

- o pthread_mutex_trylock(&lock);
 - zkusí zamknout, pokud má zámek někdo jiný vrátí se hned
- o pthread_mutex_destroy(&lock);
 - zruší zámek

SEMAFOR - C - OPAKOVÁNÍ

```
#include <semaphore.h>
                           /* semafor
                                               */
sem_t s;
int x = 0;
                           /* inicializace na 1*/
sem_init(\&s, 0, 1);
sem_wait(&s);
                           /* P(s)
                                               */
                           /* Kritická sekce
                                               */
X++;
                           /* V(s)
                                               */
sem_post(&s);
sem_destroy(&s);
```

```
TSL - C
void tsl_spinlock() {
  while (\_sync\_lock\_test\_and\_set(\&lockInt, 1) == 1) {
    // místo aktivního čekání se vzdáme
    // přiděleného procesorového času
    sched_yield();
void tsl_spinunlock() {
  __sync_lock_release(&lockInt);
```

MONITOR_BARIERA - C

- Mutex + podmínková proměnná = monitor
- Ukázka vytvoření bariéry pomocí monitoru

```
pthread_mutex_t lock = PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
pthread_cond_t cond = PTHREAD_COND_INITIALIZER;

pthread_mutex_lock(&lock);
   pthread_cond_wait(&cond, &lock);
   pthread_cond_broadcast(&cond);

pthread_mutex_unlock(&lock);
```

JAVA – SEMAFOR

• import java.util.concurrent.Semaphore;

• Semaphore sem = new Semaphore(1);

- sem.acquire(); .. operace P()
- KS
- sem.release(); ... operace V()

JAVA – ZÁMEK

- import java.util.concurrent.locks.Lock;
- import java.util.concurrent.locks.ReentrantLock;
- Lock lock = new ReentrantLock();
- o lock.lock(); -- zamkni
- KS
 kritická sekce
- o lock.unlock(); -- odemkni

JAVA – VLÁKNA

- Vytvoření třídy, která bude potomkem třídy
 Thread
- Vytvořením třídy, která implementuje rozhraní
 Runnable
- o Do metody run() napsat kód vlákna
- Zavolání metody start() spuštění vlákna

```
class CounterThread extends Thread {
// Tato metoda obsahuje kód,
// který bude vykonáván v našem vlákně
public void run() {
  for (int i = 0; i < 10; i++)
        { System.out.println(i); }
// Vytvoříme nové vlákno
Thread counterThread = new CounterThread();
// spustíme vlákno, kód metody CounterThread.run()
// se od této chvíle začne vykonávat v novém vlákně
counterThread.start();
```

Dědí od třídy Thread

Zdroj: http://kore.fi.muni.cz:5080/wiki/index.php/Java:Vl%C3%A1kna

```
class Counter implements Runnable {
// Tato metoda obsahuje kód,
// který bude vykonáván v našem vlákně
  public void run() {
        for(int i = 0; i < 10; i++) { System.out.println(i); }
Runnable counter = new Counter();
// Vytvoříme nové vlákno, jako parametr /
/ konstruktoru předáme referenci na
// naši implementaci rozhraní Runnable
Thread counterThread = new Thread(counter);
// spustíme vlákno, kód metody Counter.run()
// se od této chvíle začne vykonávat v novém vlákně
counterThread.start();
```

Rozhraní

Runnable

INSTRUKCE TSL (OBECNĚ)

- Tato nebo obdobná poskytována HW počítače
- Provede atomicky dvě operace
 - Nastaví zámek na hodnotu ZAMCENO
 - Vrátí původní hodnotu zámku

```
#define ZAMCENO 1
atomic int TSL(int *zamek) {
  int oldValue;
  oldValue = zamek;
  zamek = ZAMCENO;
  return oldValue }
```

Funkce by musela být atomická, tj. provést se bez přeplánování

VÝZNAM TSL

- Chceme získat zámek
- Zavolámei = TSL(&zamek);
- Otestujeme:
 - i je rovno ODEMCENO (tj. 0)
 - Původní hodnota zámku byla ODEMCENO
 - Instrukce TSL zámek nastavila na ZAMCENO
 - o Jelikož TSL je atomické, zámek se podařilo zamknout nám
 - o Zámek je náš ☺
 - i je rovno ZAMCENO (tj. 1)
 - o Zámek už byl zamknutý
 - Instrukce TSL jej sice opět nastavila na ZAMCENO
 - o Ale zámek není stejně náš, musíme zkusit znovu ⊗





Využití TSL pro implementaci zámku

```
Je dáno:
#define ZAMCENO 1
#define ODEMCENO 0
int zamek;
int TSL(&zamek)
                              //atomickou TSL
Napište kód metod:
                              // zamkni
void TSL_spinlock()
void TSL_spinunlock()
                              // odemkni
```

(použití: TSL_spinlock(); KS; TSL_spinunlock())

Napište kód metod TSL_spinlock() a TSL_spinunlock()

UKÁZKA TSL

- Ukázkové příklady na portále
 - V jazyce C
 - V Javě

MONITOR

- Výhody oproti semaforu
 - Ošetření kritických sekcí, synchronizace v jednom modulu (není roztroušené po celém kódu programu) – přehlednost
- Obecný monitor
 - V monitoru může být N procesů (vláken)
 - Z nich 1 je aktivní a N-1 je blokovaných
- o Podmínková proměnná
 - Představuje frontu procesů blokovaných nad podmínkou (!!)
- Monitor hospoda
 - Viz příklad v Coursewaru-Cvičení (část BACI)

MONITOR HOSPODA

- Zákazník volá getpivo()
 - Není-li pivo dostupné, blokuje nad podmínkovou proměnnou

 Závozník kromě zvýšení proměnné počtu piv signalizuje závoz piva – přivezeli 100 piv, 100x signalizuje signal(c1)

JAVA - SYNCHRONIZACE

- Monitory hlavní mechanismus
- Každý objekt svůj monitor
- Metoda označená synchronized
- o synchronized (objekt) { }

Při synchronizaci zvažte i použití mechanismů z java.util.concurent – i kvůli výkonnosti

SYNCHRONIZOVANÁ METODA

```
class Counter{
 // sdílená proměnná
private int currentValue = 0;
 public synchronized int next() {
      // kritická sekce
      // musí proběhnout atomicky
      return (++currentValue);
```

Pouze část kódu je synchronizovaná

```
class Counter {
  // sdílená proměnná
                                            Objekt, vůči jehož
  private int currentValue = 0;
                                               monitoru
                                            synchronizujeme
  public int next() {
       synchronized(this) {
              // kritická sekce
              // musí proběhnout atomicky
              return (++currentValue);
```

Ukázka viz

http://download.oracle.com/javase/tutorial/essential/concurrency/locksync.html

```
public class MsLunch {
  private long c1 = 0;
  private long c2 = 0;
  private Object lock1 = new Object();
  private Object lock2 = new Object();
  public void inc1() {
    synchronized(lock1) { c1++; }
  }
  public void inc2() {
    synchronized(lock2) { c2++; }
```

