Paralelné programovanie

doc. Ing. Michal Čerňanský, PhD.

FIIT STU Bratislava

- Procesy
- Vlákna odľahčené procesy
- Fibres odľahčené vlákna
- Všeobecne o POSIX threads
- Rutiny
 - Vytváranie
 - Mutexy

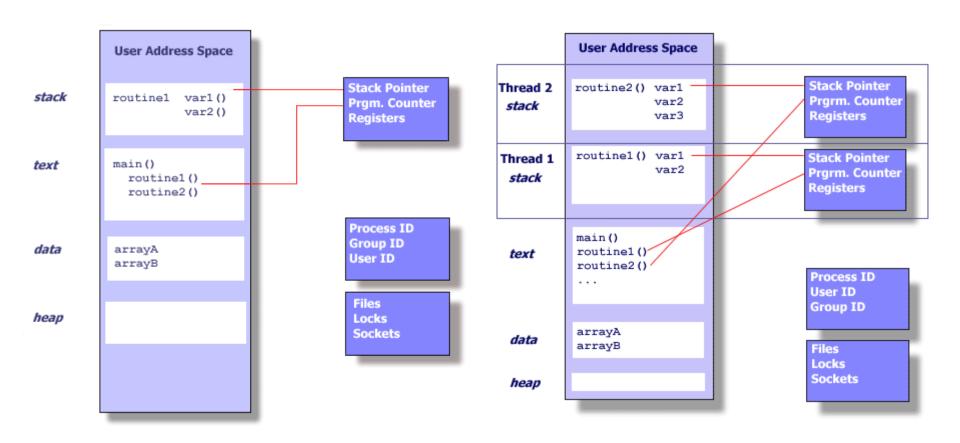
Procesy

- Vlákno (Thread) nezávislý tok inštrukcií
- Funkcia bežiaca nezávisle od hlavného toku programu
- Proces
 - Objekt operačného systému
 - Informácia o programe, zdrojoch,stave vykonávania programu:

Procesy

- ID procesu, skupiny, používateľa (Process ID, process group ID, user ID, and group ID)
- Prostredie (Environment)
- Pracovný adresár (Working directory)
- Programové inštrukcie (Program instructions)
- Registre (Registers)
- Zásobník (Stack)
- Halda resp. hromada (Heap)
- Deskriptory súborov (File descriptors)
- Akcie na signály (Signal actions)
- Zdieľané knižnice (Shared libraries)
- Medziprocesová komunikácia: rady správy, rúry, semafóry, zdieľaná pamäť (Inter-process communication tools: message queues, pipes, semaphores, or shared memory).

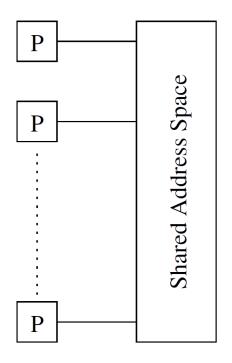
- Vlákna existujú v rámci procesov
- Môžu byť plánované a vykonávané OS
- Vykonávané nezávisle
- Duplikujú iba potrebné zdroje:
 - Ukazateľ na zásobník
 - Registre
 - Vlastnosti pre plánovanie (priorita, politika)
 - Množina signálov

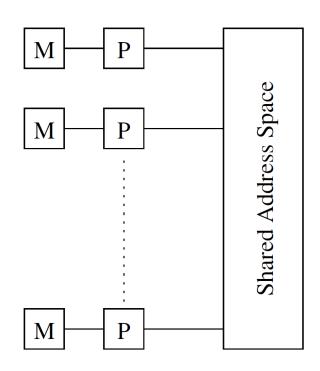


- Vlákno existuje v rámci procesu a používa zdroje procesu
- Má vlastný nezávislý tok inštrukcií
- Duplikuje iba zdroje potrebné na nezávislý beh
- Zdieľa zdroje procesu s ostatnými vláknami
- "Lightweight Process" väčšia časť inicializačnej práce už vykonaná procesom

- Vlákno zdieľa zdroje procesu s ostatnými vláknami:
 - Zmeny vykonané inými vláknami na zdieľaných systémových prostriedkoch sú viditeľné ostatnými vláknami
 - Dva ukazateľe s rovnakou adresou ukazujú na to isté miesto v pamäti
 - Je možné zapisovať a čítať z toho istého miesta v pamäti, potreba synchronizovať
 - Vláknová bezpečnosť (Thread Safeness)

- Zdieľaná pamäť prístupná z každého vlákna
- Zásobník, súkromná pamäť vlákien lokálna pamäť
- Logický pamäťový model:





- Portabilita
 - sekvenčné aj paralelné počítačové systémy
- Zakrytie oneskorení pri prístupe (Latency Hiding)
 - pamäť, IO, komunikácia
 - sekvenčné aj paralelné počítačové systémy
- Jednoduché plánovanie a vyrovnávanie záťaže
 - možnosť definovať väčší počet súbežných úloh
 - systém sa stará o dynamické plánovanie vlákien
 - maximalizácia vyťaženia procesorov

Použitie vlákien:

- Práca môže byť vykonaná vo viacerých súbežných úlohách
- Údaje je možné spracovávať viacerými súbežnými úlohami
- Nerovnomerné zaťaženie procesora v rôznych častiach programu
- Potreba vykonávať asynchrónne operácie
- Rôzna dôležitosť úloh v programe (priority)
- V paralelných aj sekvenčných prostrediach

- Modely použitia vlákien:
 - Hlavné vláko pracovné vlákna (Master Worker)
 - Prúdové spracovanie (Pipeline)
 - Seberovné vlákna (Peer)

POSIX Threads - Pthreads

- Množstvo implementácií vlákien
- POSIX Threads štandard na UNIX OS
- Implementované ako knižnica funkcií
- Na väčšine UNIX aj nie UNIX systémoch
- Podobnosť konceptov a konštrukcií aj s inými implementáciami vlákien aj v iných jazykoch a prostrediach

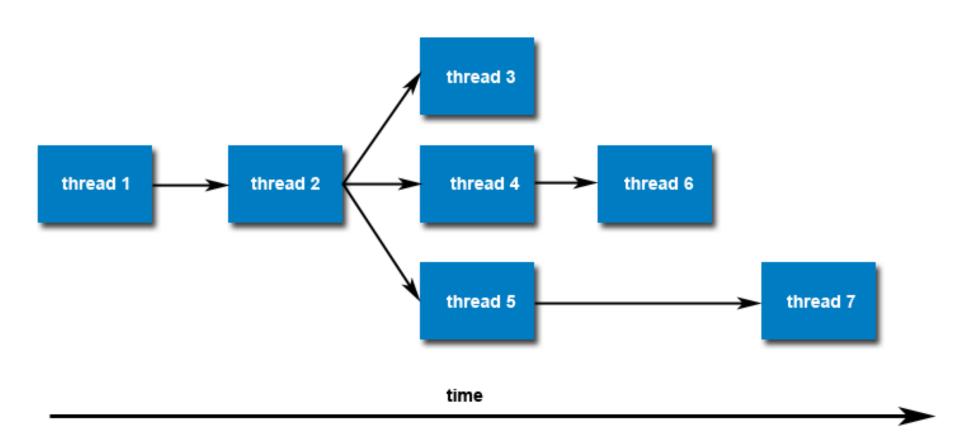
POSIX Threads - Pthreads

- Menežovanie riadenie vlákien
- Vzájomné vylučovanie (Mutual Exclusion)
- Podmienené premenné (Condition Variables)

- pthread_create (thread,attr,start_routine,arg)
- pthread_exit (status)

- pthread_attr_init (attr)
- pthread_attr_destroy (attr)

- Vytvorenie vlákna
 - Funkcia main() je vykonávaná v rámci jedného predvoleného vlákna
 - Ostatné vlákna je potrebné explicitne vytvoriť
 - pthread_create vytvorí nové vlákno
 - thread: identifikátor vlákna
 - attr: atribúty pre vlákno, NULL ak štandardné
 - start_routine: C funkcia, kt. sa bude vykonávať v rámci vlákna
 - arg: jediný argument pre C funkciu



- Atribúty vlákna
 - pthread_attr_init inicializácia atribútov
 - pthread_attr_destroy odstránenie atribútov
 - Iné funkcie použité na nastavenie alebo čítanie atribútov

- Ukončenie vlákna
 - Skončí C funkcia vlákna
 - Vlákno zavolá f. pthread_exit
 - Iné vlákno zavolá pthread_cancel
 - Celý proces je ukončený volaním exec alebo exit

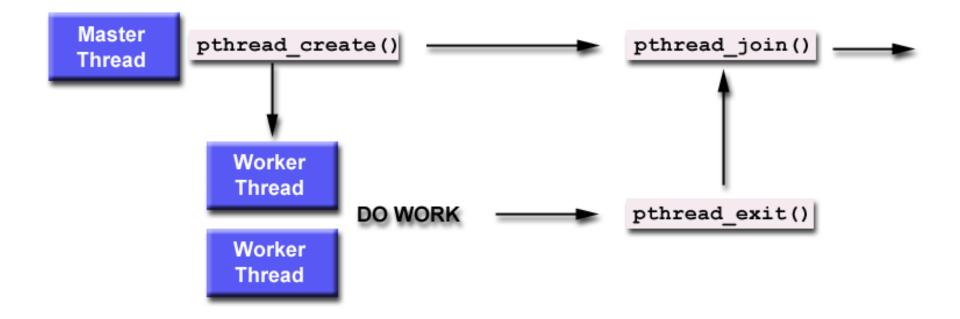
```
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>
#define NUM THREADS 5
void *PrintHello(void *threadid) {
  long tid;
  tid = (long)threadid;
  printf("Hello World! It's me, thread #%ld!\n", tid)
  pthread exit(NULL);
int main (int argc, char *argv[]) {
  pthread t threads[NUM THREADS];
  int rc;
  long t;
  for(t=0; t<NUM THREADS; t++) {</pre>
    printf("In main: creating thread %ld\n", t);
    rc = pthread create(&threads[t], NULL, PrintHello, (void *)t);
    if (rc) {
      printf("ERROR; return code from pthread create() is %d\n", rc);
      exit(-1);
  pthread exit(NULL);
```

"Joinable" vlákno

- pthread_join (threadid,status)
- pthread_detach (threadid)

- pthread_attr_setdetachstate (attr,detachstate)
- pthread_attr_getdetachstate (attr,detachstate)

- "Joinable" vlákno hlavné vlákno môže počkať na ukončenie vytvoreného vlákna
- Spôsob synchronizácie vlákien
- Možnosť získať výsledok ukončeného vlákna
- Pre dané vlákno je možné iba jedno volanie pthread_join()
- Musí byť špecifikované pri vytvorení vlákna v atribútoch
- Možnosť "odpútať" "joinable" vlákno pthread_detach()



```
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
void *function( void *ptr ) {
   char *message = (char *) ptr;
   printf("%s \n", message);
   pthread_exit(0);
int main(void) {
   pthread t thread1, thread2;
   char *message1 = "Thread 1";
   char *message2 = "Thread 2";
   int iret1, iret2;
   iret1 = pthread create( &thread1, NULL, &function, (void*) message1);
   iret2 = pthread_create( &thread2, NULL, &function, (void*) message2);
   pthread join(thread1, NULL);
   pthread join(thread2, NULL);
   printf("Thread 1 returns: %d\n",iret1);
   printf("Thread 2 returns: %d\n",iret2);
   exit(EXIT SUCCESS);
```

Menežovanie zásobníkov

- pthread attr getstacksize (attr, stacksize)
- pthread_attr_setstacksize (attr, stacksize)
- pthread_attr_getstackaddr (attr, stackaddr)
- pthread_attr_setstackaddr (attr, stackaddr)

- Mutex Mutual Exclusion
- Synchronizácia vlákien, ochrana premenných v zdieľanej pamäti
- Zámok na ochranu zdieľaných zdrojov
- Iba jedno vlákno môže vlastniť (uzamknúť) mutex v danom čase
- Ak sa viaceré vlákna pokúsia obdržať vlastníctvo, iba jeden ho získa
- Až keď ho vlákno uvoľní, môže ho získať iné

- Úprava globálnej premennej zabránenie súťaženia o prostriedky
- Kritická sekcia takto chránené globálne
- Postup použitia
 - Vytvorenie a inicializácia mutexu
 - Vlákna sa pokúšajú uzamknúť mutex
 - Iba jedno vlákno uspeje a vykonáva množinu akcií
 - Vlastniace vlákno uvoľní mutex
 - Iné (alebo aj to isté) vlákno sa zmocní mutexu a vykonáva akcie
 - **-** ...
 - Mutex je deštruovaný

- Pri ochrane zdrojov každé vlákno musí používať mutex – úloha programátora
- Vlákna, ktoré nezískajú mutex, sú uspaté, a keď je mutex vláknom čo ho získalo uvoľnený, ďalšie vlákno je prebudené a získa mutex

- pthread_mutex_init (mutex,attr)
- pthread_mutex_destroy (mutex)
- pthread_mutexattr_init (attr)
- pthread_mutexattr_destroy (attr)

- pthread_mutex_lock (mutex)
- pthread_mutex_trylock (mutex)
- pthread_mutex_unlock (mutex)

- Mutex musí byť inicializovaný
 - Statická inicializácia pri jeho deklarácii
 pthread mutex t mymutex = PTHREAD MUTEX INITIALIZER;
 - Dynamická inicializácia

```
pthread_mutex_init(mutex, attr)
pthread_mutex_destroy(mutex)

pthread_mutexattr_t attr;
pthread_mutexattr_init(attr);
```

pthread mutexattr destroy(attr);

- Atribút
 - Attr môže byť NULL štandardné hodnoty
 - Protokol politika na zabránenie zmene priorít
 - Prioceiling maximálna priorita
 - Process-shared zdieľanie procesmi
- Nemajú všetky implementácie

- pthread_mutex_lock (mutex)
- pthread_mutex_trylock (mutex)

pthread_mutex_unlock (mutex)

- pthread_mutex_lock() pokus získať mutex, ak už získaný iným vláknom, uspatie vlákna (blokovanie), až kým nie je mutex uvoľnený
- pthread_mutex_trylock() pokus získať mutex, ak už získaný iným vláknom, okamžitý návrat z volania funkcie so zodpovdajúcou návratovou hodnotou

pthread_mutex_unlock() - úvoľnenie mutexu

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <pthread.h>
pthread mutex t mutex = PTHREAD MUTEX INITIALIZER;
int counter = 0;
void *function() {
  pthread mutex lock( &mutex );
  counter++;
 printf("Counter value: %d\n", counter);
  pthread mutex unlock( &mutex );
  pthread exit(0);
int main(void) {
  int rc1, rc2;
  pthread t thread1, thread2;
  pthread create ( &thread1, NULL, function, NULL);
  pthread create ( &thread2, NULL, function, NULL);
  pthread join (thread1, NULL);
  pthread join (thread2, NULL);
  exit(EXIT SUCCESS);
```

Pthreads – podmienené premenné

- Ďalšia možnosť synchronizovať vlákna
- Synchronizácia na základe hodnoty dát, testovanie splnenia podmienky
- Polling obsadzujúce čakanie
- Vždy použité súčasne s mutexom

Pthreads – podmienené premenné

- Ďalšia možnosť synchronizovať vlákna
- Synchronizácia na základe hodnoty dát, testovanie splnenia podmienky
- Polling obsadzujúce čakanie
- Vždy použité súčasne s mutexom

- pthread_cond_init (condition,attr)
- pthread_cond_destroy (condition)
- pthread_condattr_init (attr)
- pthread_condattr_destroy (attr)
- pthread_cond_wait (condition,mutex)
- pthread_cond_signal (condition)
- pthread_cond_broadcast (condition)

- Podmeinená premenná musí byť inicializovaná
 - Statická inicializácia pri jej deklarácii
 pthread_cond_t myconvar = PTHREAD_COND_INITIALIZER;
 - Dynamická inicializácia
 pthread_cond_init (condition,attr)
 pthread_cond_destroy (condition)

 pthread_condattr_init (attr)
 pthread_condattr_destroy (attr)

- Atribút
 - Attr môže byť NULL štandardné hodnoty
 - Process-shared zdieľanie procesmi

- pthread_cond_wait()
 - Blokuje volajúce vlakno, až kým nie je podmienka signalizovaná
 - zodpovedajuci mutex musí byť uzamknutý a pri blokovaní je uvoľnený
 - Po prijatí signálu uzamkne mutex
 - Mutex musí byť exlicitne uvoľnený

- The pthread_cond_signal()
 - Signalizácia na zobudenie vlákna čakauceho na podmienenú premennú
 - Zodpovedajúci mutex musí byť pred volaním uzamknutý
 - Zodpovedajúci mutex musí byť uvoľnený aby pthread_cond_wait() funkcia pokračovala

- The pthread_cond_broadcast()
 - Ak viac vlákien je v stave čakania na podmienenú premennú
- Volať pthread_cond_signal() predcalling pthre ad_cond_wait() je logická chyba

```
#include <pthread.h>
int
                    conditionMet = 0;
pthread cond t
                   cond = PTHREAD COND INITIALIZER;
pthread mutex t
                    mutex = PTHREAD MUTEX INITIALIZER;
#define NTHREADS
void *threadfunc(void *parm) {
  pthread mutex lock(&mutex);
  while (!conditionMet) pthread cond wait(&cond, &mutex);
  pthread mutex unlock(&mutex);
  return NULL;
int main(int argc, char **argv) {
  int i:
  pthread t threadid[NTHREADS];
  for(i=0; i<NTHREADS; ++i) pthread create(&threadid[i], NULL, threadfunc, NULL);</pre>
  pthread mutex lock(&mutex);
  conditionMet = 1;
  pthread cond broadcast (&cond);
  pthread mutex unlock (&mutex);
  for (i=0; i<NTHREADS; ++i) pthread join(threadid[i], NULL);
  pthread cond destroy(&cond);
  pthread mutex destroy(&mutex);
  return 0:
} C
```

- if (! conditonMet) cond_wait(cond, mutex); nestačí if
- while (! conditonMet) cond_wait(cond, mutex); správna konštrukcia
- "Spurious Wakeups" "falošné prebudenie"
 - cond_wait(cond,mutex) môže skončiť aj keď podmienená premenná nebola signalizovaná
 - Dôsledok náročnosti implementácie v multiprocesorovom poč. systéme
- Správny štýl programovania
 - Po obdržaní mutexu môže byť už podmienka neplatná

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <pthread.h>
pthread mutex t count mutex
                               = PTHREAD MUTEX INITIALIZER;
pthread mutex t condition mutex = PTHREAD MUTEX INITIALIZER;
pthread cond t condition_cond = PTHREAD_COND_INITIALIZER;
int. count. = 0:
#define COUNT DONE 10
#define COUNT HALT1 3
#define COUNT HALT2 6
void *functionCount1() {
void *functionCount2() {
int main(void) {
   pthread t thread1, thread2;
   pthread create ( &thread1, NULL, functionCount1, NULL);
   pthread create ( &thread2, NULL, functionCount2, NULL);
   pthread join (thread1, NULL);
   pthread join (thread2, NULL);
   exit(EXIT SUCCESS);
```

```
void *functionCount1() {
   for(;;) {
      pthread mutex lock( &condition mutex );
      while ( count >= COUNT HALT1 && count <= COUNT HALT2 ) {
         pthread cond wait ( &condition cond, &condition mutex );
      pthread mutex unlock ( &condition mutex );
      pthread mutex lock( &count mutex );
      count++;
      printf("Counter value functionCount1: %d\n",count);
      pthread mutex unlock ( &count mutex );
      if(count >= COUNT DONE) pthread exit(0);
void *functionCount2() {
    for(;;) {
       pthread mutex lock( &condition mutex );
       if( count < COUNT HALT1 || count > COUNT HALT2 ) {
          pthread cond signal ( &condition cond );
       pthread mutex unlock ( &condition mutex );
       pthread mutex lock( &count mutex );
       count++:
       printf("Counter value functionCount2: %d\n",count);
       pthread mutex unlock( &count mutex );
       if(count >= COUNT DONE) pthread exit(0);
```

Výstup:

```
Counter value functionCount1: 1
Counter value functionCount1: 2
Counter value functionCount1: 3
Counter value functionCount2: 4
Counter value functionCount2: 5
Counter value functionCount2: 6
Counter value functionCount2: 7
Counter value functionCount1: 8
Counter value functionCount1: 9
Counter value functionCount1: 10
Counter value functionCount2: 11
```

Init:

```
mutex_init(coun_mutex);
mutex_init(cond_mutex);
cond_init(cond);
```

Thread A cyklus:

```
mutex_lock(cond_mutex);
while (count>=3 && count<=6)
  cond_wait(cond, mutex);
mutex_unlock(cond_mutex);</pre>
```

```
mutex_lock(count_mutex);
count := count + 1;
mycount := count;
mutex_unlock(count_mutex);
```

// do work with my count

Thread B cyklus:

```
mutex_lock(cond_mutex);
if (count<3 || count>6)
    cond_signal(cond);
mutex_unlock(cond_mutex);

mutex_lock(count_mutex);
count := count + 1;
mycount := count;
mutex_unlock(count_mutex);

// do work with my_count
```

- V čase práce s premennou "count" môže byť podmienka neplatná
- Prerušenie toku vykonávania pred uzamknutím "count_mutex"

```
void *functionCount1()
    for(;;) {
        pthread mutex lock( &condition mutex );
        while ( count >= COUNT HALT1 && count <= COUNT HALT2 ) {
            pthread cond signal ( &condition cond );
            pthread cond wait( &condition cond, &condition mutex );
        pthread mutex unlock( &condition mutex );
        // Count
        count++;
        printf("Counter value functionCount1: %d\n",count);
void *functionCount2() {
    for(;;) {
        pthread mutex lock( &condition mutex );
        while ( count < COUNT HALT1 | | count > COUNT HALT2 ) {
            pthread cond signal ( &condition cond );
            pthread cond wait ( &condition cond, &condition mutex );
        pthread mutex unlock( &condition mutex );
        count++;
        printf("Counter value functionCount2: %d\n",count);
```

Výstup:

```
Counter value functionCount1: 1
Counter value functionCount1: 2
Counter value functionCount1: 3
Counter value functionCount2: 4
Counter value functionCount2: 5
Counter value functionCount2: 6
Counter value functionCount2: 7
Counter value functionCount1: 8
Counter value functionCount1: 9
Counter value functionCount1: 10
```

Init:

```
mutex_init(cond_mutex);
cond_init(cond);
```

Thread A cyklus:

```
mutex_lock(cond_mutex);
while (count>=3 && count<=6) {
   cond_signal(cond);
   cond_wait(cond, mutex);
}
mutex_unlock(cond_mutex);

count := count + 1;
mycount := count;

// do work with my_count</pre>
```

Thread B cyklus:

```
mutex_lock(cond_mutex);
while (count<3 || count>6) {
   cond_signal(cond);
   cond_wait(cond, mutex);
}
mutex_unlock(cond_mutex);
count := count + 1;
mycount := count;
// do work with my_count
```

- V čase práce s premennou "count" môže byť podmienka neplatná
- Prerušenie toku vykonávania po inkrementácií premennej "count"

```
void *functionCount1() {
    for(;;) {
        pthread mutex lock( &condition mutex );
        while ( count >= COUNT HALT1 && count <= COUNT HALT2 ) {
            pthread cond signal ( &condition cond );
            pthread cond wait ( &condition cond, &condition mutex );
        count++;
        printf("Counter value functionCount1: %d\n",count);
        pthread mutex unlock( &condition mutex );
void *functionCount2() {
    for(;;) {
        pthread mutex lock( &condition mutex );
        while( count < COUNT HALT1 || count > COUNT HALT2 ) {
            pthread cond signal ( &condition cond );
            pthread cond wait ( &condition cond, &condition mutex );
        count++;
        printf("Counter value functionCount2: %d\n",count);
        pthread mutex unlock ( &condition mutex );
```

Výstup:

```
Counter value functionCount1: 1
Counter value functionCount1: 2
Counter value functionCount1: 3
Counter value functionCount2: 4
Counter value functionCount2: 5
Counter value functionCount2: 6
Counter value functionCount2: 7
Counter value functionCount1: 8
Counter value functionCount1: 9
Counter value functionCount1: 10
```

Init:

```
mutex_init(cond_mutex);
cond_init(cond);
```

Thread A cyklus:

```
mutex_lock(cond_mutex);
while (count>=3 && count<=6) {
   cond_signal(cond);
   cond_wait(cond, mutex);

count := count + 1;
   mycount := count;
}
mutex_unlock(cond_mutex);

// do work with my_count</pre>
```

Thread B cyklus:

```
mutex_lock(cond_mutex);
while (count<3 || count>6) {
   cond_signal(cond);
   cond_wait(cond, mutex);

count := count + 1;
   mycount := count;
}
mutex_unlock(cond_mutex);

// do work with my_count
```

Zdroje

- Ananth Grama, Anshul Gupta, George Karypis, Vipin Kumar. Introduction to ParallelComputing, 2nd Edition, Addison-Wesley 2003, Introduction to Parallel Computing http://www-users.cs.umn.edu/~karypis/parbook/
- Blaise Barney, Lawrence Livermore National Laboratory: POSIX Threads Programming. https://computing.llnl.gov/tutorials/pthreads/

- Obrázky prevzaté z:
 - Ananth Grama, Anshul Gupta, George Karypis, Vipin Kumar. Introduction to ParallelComputing, 2nd Edition, Addison-Wesley 2003, Introduction to Parallel Computing http://www-users.cs.umn.edu/~karypis/parbook/
 - Blaise Barney, Lawrence Livermore National Laboratory: POSIX Threads Programming. https://computing.llnl.gov/tutorials/pthreads/