

Zadanie: zadanie\_3\_01

Kompilacia: gcc zadanie\_3\_01.c -o zadanie\_3\_01 -lpthread

Implementujte synchronizáciu vlákien pre úlohu cyklickej montáže výrobku, ktorý pozostáva z  $\langle n \rangle$  komponent. Výroba môže začať, len ak je k dispozícii všetky  $\langle n \rangle$  komponent. Dodávku rôznych komponent opakovaně zabezpečujú vlákna "dodávateľ" a "výrobca". Napíšte program typu "randevue", ktorý bude synchronizovať vlákna pre opakovaný prísun komponent a opakovanú montáž výrobku pomocou semafora. Každé vlákno slúži na dodanie jedného druhu komponenty. Ďalšie komponenty môžu vlákna dodávať len po začatí montáže. Trvanie dodávky komponent a samotnej montáže vláknami simulujte funkciou sleep s náhodne generovaným oneskorením z intervalu  $\langle 1,3 \rangle$ . Program musí reagovať na stlačenie ctrl+c ukončením. Tento asynchrónny signál musí byť ošetrený synchronne špeciálnym vláknom čakajúcim na SIGINT a nastavením príznaku ukončenia. Hlavné vlákno bude na podmienkovej premenej čakať na jeho nastavenie a zruší ostatné vlákna. Zrušené vlákna musia uvoľniť všetky zdroje (rieste buď cleanup handlerom alebo zvolením bodov zrušenia).

Syntax: zadanie\_3\_01 [-h]  $\langle n \rangle$

Output: Poradové číslo výrobku s informáciou o začatí a ukončení montáže.

Zadanie: zadanie\_3\_02

Kompilacia: gcc zadanie\_3\_02.c -o zadanie\_3\_02 -lpthread

Napíšte program, ktorý bude kopírovať  $\langle \text{subor 1} \rangle$  do  $\langle \text{suboru 2} \rangle$  cez buffer v pamäti konečnej veľkosti  $\langle \text{veľkosť buffra} \rangle$ . Jedno vlákno bude zo suboru čítať a zapisovať do buffra, ďalšie čítať z buffra a zapisovať do nového suboru. Na prístup k buffru použijete zámku a semafore na testovanie podmienok, či je buffer prázdny alebo plný. Na získanie počtu prístupov jednotlivých vlákien k suboru pre čítanie resp. zápis použijete špecifickú premennú. Program musí reagovať na stlačenie ctrl+c ukončením. Tento asynchrónny signál musí byť ošetrený synchronne špeciálnym vláknom čakajúcim na SIGINT a nastavením príznaku ukončenia. Hlavné vlákno bude na podmienkovej premenej čakať na jeho nastavenie a zruší ostatné vlákna. Zrušené vlákna musia uvoľniť všetky zdroje (rieste buď cleanup handlerom alebo zvolením bodov zrušenia).

Syntax: zadanie\_3\_02 [-h]  $\langle \text{subor1} \rangle$   $\langle \text{subor2} \rangle$   $\langle \text{veľkosť buffra} \rangle$

Zadanie: zadanie\_3\_03

Kompilacia: gcc zadanie\_3\_03.c -o zadanie\_3\_03 -lpthread

Implementujte konkurentnú verziu výpočtu veľkosti vektora dĺžky  $\langle k \rangle$   $\langle n \rangle$  vláknami (parametre sú dane argumentami programu). Hlavné údaje sú dostupné všetkým vláknám v globalnej štruktúre S\_VEC a každé z vlákien pracuje s rôznymi časťami týchto údajov. Program musí reagovať na stlačenie ctrl+c ukončením. Tento asynchrónny signál musí byť ošetrený synchronne špeciálnym vláknom čakajúcim na SIGINT a nastavením príznaku ukončenia. Hlavné vlákno bude na podmienkovej premenej čakať na jeho nastavenie a zruší ostatné vlákna. Zrušené vlákna musia uvoľniť všetky zdroje (rieste buď cleanup handlerom alebo zvolením bodov zrušenia).

```
struct S_VEC {  
    double *vec; // vector  
    double sum; // súčet  
    int k;       // k rozmer vektorov  
}
```

Syntax: zadanie\_3\_03 [-h]  $\langle n \rangle$   $\langle k \rangle$

Output: 'veľkosť vektora'

Zadanie: zadanie\_3\_04

Kompilacia: gcc zadanie\_3\_04.c -o zadanie\_3\_04 -lpthread

Implementujte program, ktorý spočíta počet výskytov zadaného  $\langle \text{písmena} \rangle$  v  $\langle \text{subore} \rangle$ . Písmeno a názov suboru budú parametrami programu. Program bude obsahovať viacero pracovných vlákien, ktorých počet  $\langle \text{počet vlákien} \rangle$  bude tiež parametrom programu. Tieto vlákna budú čítať obsah suboru po blokoch veľkosti  $\langle \text{block\_size} \rangle$  naraz a spočítavať počet výskytov zadaného písmena v načítanej časti suboru. Tento počet pripočítajú do globalnej premennej, v ktorej sa bude udržiavať celkový počet výskytov. Na získanie počtu prístupov každého vlákna k suboru pre čítanie použijete špecifickú premennú. Ak nie je zadaný parameter  $\langle \text{block\_size} \rangle$ , vlákna čítajú naraz celý subor. Program musí reagovať na stlačenie ctrl+c ukončením. Tento asynchrónny signál musí byť ošetrený synchronne špeciálnym vláknom čakajúcim na SIGINT a nastavením príznaku ukončenia. Hlavné vlákno bude na podmienkovej premenej čakať na jeho nastavenie a zruší ostatné vlákna. Zrušené vlákna musia uvoľniť všetky zdroje (rieste buď cleanup handlerom alebo zvolením bodov zrušenia).

Syntax: zadanie\_3\_04 [-h]  $\langle \text{subor} \rangle$   $\langle \text{písmeno} \rangle$   $\langle \text{počet vlákien} \rangle$   $\langle \text{block\_size} \rangle$

Output: 'počet výskytov písmena'

Zadanie: zadanie\_3\_05

Kompilacia: gcc zadanie\_3\_05.c -o zadanie\_3\_05 -lpthread

Napiste program typu konkurentny server, ktorý bude komunikovať cez <schranku> (socket) s viacerými klientami, ktorých max. počet <pocet spojeni> bude argumentom programu. Hlavné vlákno servera bude čakať na spojenia s klientmi a pre samotnú komunikáciu s klientom vytvorí pracovné vlákno. Pre komunikáciu použite ľubovольnú textovú správu, ktorá sa po vysiadaní pracovným vlákom zobrazí na strane klienta a po prijatí pracovným vlákom zobrazí na strane servera spolu s <tid> vlákna, ktoré zabezpečuje komunikáciu. Vytvorenie spolupracujúceho klienta je v zadani číslu 20. Ukončenie programov môže byť normálne, ale aj prerúsením (signálom SIGINT), pričom musia byť uvoľnené všetky zdroje. Asynchrónny signál SIGINT musí byť ošetrený synchronne špeciálnym čakajúcim vlákom a nastavením príznaku ukončenia. Hlavné vlákno bude na podmienkovej premenej čakať na jeho nastavenie a zruší ostatné vlákna. Zrušené vlákna musia uvoľniť všetky zdroje (rieste buď cleanup handlerom alebo zvolením bodov zrušenia).

Syntax: zadanie\_3\_05 [-h] <adresa schranky> <pocet spojeni>

Zadanie: zadanie\_3\_06

Kompilacia: gcc zadanie\_3\_06.c -o zadanie\_3\_06 -lpthread

Implementujte výpočet maxima prvkov <n> rozmerneho pola <k> vláknami. Pracovné vlákna opakované prijímajú interval pola, ktorý majú spracovať od hlavného vlákna dovtedy, kým nebude nájdené maximum prvkov celeho pola. Hlavné vlákno spočíta priebežné maximum po dodaní čiastkových maxim od prac. vlákien. Synchronizáciu vlákien zabezpečte podmienkovými premennými. Prvky pola vytvorte generovaním náhodných čísiel zo zvoleného intervalu. Program musí reagovať na stlačenie ctrl+c ukončením. Tento asynchrónny signál musí byť ošetrený synchronne špeciálnym vlákom čakajúcim na SIGINT a nastavením príznaku ukončenia. Hlavné vlákno bude na podmienkovej premenej čakať na jeho nastavenie a zruší ostatné vlákna. Zrušené vlákna musia uvoľniť všetky zdroje (rieste buď cleanup handlerom alebo zvolením bodov zrušenia).

Syntax: zadanie\_3\_06 [-h] <n> <k>

Output: 'maximum'

Zadanie: zadanie\_3\_07

Kompilacia: gcc zadanie\_3\_07.c -o zadanie\_3\_07 -lpthread

Implementujte úlohu obsluhy zakazníkov čakajúcich vo fronte pomocou vlákien. Ak je fronta plná, zakazník nečaka (uspeje sa na náhodný čas a znova sa pokúsi vstúpiť do fronty), v opačnom prípade sa zaradi do fronty. Zakazník, ktorý je na rade, z fronty vystúpi a je obslužený. Program overte minimálne pre <n> vlákien zakazníka a zvolenú <kapacitu fronty> (sú dane v argumentoch programu) a jedno vlákno obsluhy. Trvanie obsluhy zakazníka simulujte funkciou sleep a zakaznícke vlákna nech opakované žiadajú o obsluhu s oneskorením generovaným náhodne. Program nech zobrazuje informácie o počte vlákien vo fronte a informáciu, ktoré vlákno je obsluhované. Program musí reagovať na stlačenie ctrl+c ukončením. Tento asynchrónny signál musí byť ošetrený synchronne špeciálnym vlákom čakajúcim na SIGINT a nastavením príznaku ukončenia. Hlavné vlákno bude na podmienkovej premenej čakať na jeho nastavenie a zruší ostatné vlákna. Zrušené vlákna musia uvoľniť všetky zdroje (rieste buď cleanup handlerom alebo zvolením bodov zrušenia). Úloha sa rieši ako "problem spiaceho holiča". Pri riešení úlohy použite zámky a podmienkové premenné.

Syntax: zadanie\_3\_07 [-h] <n> <kapacita fronty>

Output: '<pocet vlákien vo fronte>' '<tid obsluhovaného vlákna (0 ak žiadne)>'

Zadanie: zadanie\_3\_08

Kompilacia: gcc zadanie\_3\_08.c -o zadanie\_3\_08 -lpthread

Implementujte synchronizáciu vlákien pre úlohu cyklickej montáže výrobku, ktorý pozostáva z <n> komponent. Výroba môže začať, len ak je k dispozícii všetky <n> komponent. Dodávku rôznych komponent opakované zabezpečujú vlákna "dodavateľ" a "výrobca". Napíšte program typu "randevue", ktorý bude synchronizovať vlákna pre opakovaný prisun komponent a opakovanú montáž výrobku pomocou podmienkovej premennej. Každé vlákno slúži na dodanie jedného druhu komponenty. Ďalšie komponenty môžu vlákna dodávať len po začatí montáže. Trvanie dodávky komponent a samotnej montáže vláknami simulujte funkciou sleep s náhodným oneskorením z intervalu <1,3>. Program musí reagovať na stlačenie ctrl+c ukončením. Tento asynchrónny signál musí byť ošetrený synchronne špeciálnym vlákom čakajúcim na SIGINT a nastavením príznaku ukončenia. Hlavné vlákno bude na podmienkovej premenej čakať na jeho nastavenie a zruší ostatné vlákna. Zrušené vlákna musia uvoľniť všetky zdroje (rieste buď cleanup handlerom alebo zvolením bodov zrušenia).

Syntax: zadanie\_3\_08 [-h] <n>

Output: Poradové číslo výrobku s informáciou o začatí a ukončení montáže.

Zadanie: zadanie\_3\_09

Kompilacia: gcc zadanie\_3\_09.c -o zadanie\_3\_09 -lpthread

Napiste program, v ktorom vytvori hlavne vlakno tri dalsie vlakna. Dve z tychto vlakien budu inkrementovat globalnu premennu <count>, pokial tato nedosiahne hodnotu <tcount>. Nasledne hodnotu <count> tretie vlakno vynuluje a prve dve vlakna mozu pokracovat v jej inkrementovani. Na koordinaciu vlakien pouzite podmienkove premenne. Do funkcie vlakien vložte kontrolne vypisy (<tid> vlakna, ktoré dosiahlo danu hodnotu <count>, resp. novu hodnotu <count> nastaveniu tretim vlaknom). Program musi reagovat na stlacenie ctrl+c ukoncenim. Tento asynchronny signal musi byt osetreny synchronne specialnym vlaknom cakajucim na SIGINT a nastavenim priznaku ukoncenia. Hlavne vlakno bude na podmienkovej premenej cakat na jeho nastavenie a zrusi ostatne vlakna. Zrusene vlakna musia uvolnit vsetky zdroje (rieste bud cleanup handlerom alebo zvolenim bodov zrusenia). Hodnota <tcount> je dana argumentom programu.

Syntax: zadanie\_3\_09 [-h] <tcount>

Output: 'tid vlakna' 'count'

Zadanie: zadanie\_3\_10

Kompilacia: gcc zadanie\_3\_10.c -o zadanie\_3\_10 -lpthread

Implementujte ulohu obsluhy zakaznikov cakajucich vo fronte pomocou vlakien. Ak je fronta plna, zakaznik necaka (uspi sa a o nahodny cas sa znova pokusi vstupit do fronty), v opacnom pripade sa zaradi do fronty. Zakaznik, ktorý je na rade, z fronty vystupi a je obsluzeny. Program overte minimalne pre <n> vlakien zakaznika a zvolenu <kapacitu fronty> (su dane v argumentoch programu) a jedno vlakno obsluhy. Trvanie obsluhy zakaznika simulujte funkciou sleep a zakaznicke vlakna nech opakovane ziadaju o obsluhu s oneskorenim generovanim nahodne. Program nech zobrazuje informacie o pocte vlakien vo fronte a informaciu, ktoré vlakno je obsluhovane. Program musi reagovat na stlacenie ctrl+c ukoncenim. Tento asynchronny signal musi byt osetreny synchronne specialnym vlaknom cakajucim na SIGINT a nastavenim priznaku ukoncenia. Hlavne vlakno bude na podmienkovej premenej cakat na jeho nastavenie a zrusi ostatne vlakna. Zrusene vlakna musia uvolnit vsetky zdroje (rieste bud cleanup handlerom alebo zvolenim bodov zrusenia). Uloha sa riesi ako "problem spiaceho holica". Pri rieseni ulohy pouzite zamok a semafor.

Syntax: zadanie\_3\_10 [-h] <n> <kapacita fronty>

Output: '<pocet vlakien vo fronte>' '<tid obsluhovaného vlakna (0 ak ziadne)>'

Zadanie: zadanie\_3\_11

Kompilacia: gcc zadanie\_3\_11.c -o zadanie\_3\_11 -lpthread -lrt

Implementujte program, v ktorom budu vlakna vyberat ulohy z fronty a vykonavat ich. Ulohy bude do fronty vkladat ine vlakno v pravidelnych intervaloch dlzky <k> (pouzite casovac), kde <k> bude argumentom programu. Vlakno vlozi ulohu do fronty len vtedy, ak nie je plna (kapacita fronty <m> je dana argumentom programu). Na synchronizaciu vkladania pouzite semafor. Hlavne vlakno vytvori <n> (dane argumentom programu) pracovnych vlakien, ktoré budu blokovane semaforom, ak je fronta prazdna. V opacnom pripade budu ulohy z fronty vyberat a vykonavat ich. Dlzku vykonu ulohy simulujte funkciou sleep s nahodnym argumentom z intervalu <1,10>. Program nech zobrazuje informacie o pocte uloh vo fronte a informaciu, ktoré vlakna spracovavaju ktore ulohy. Navrhните vhodny sposob, ako a kedy dane informacie zobrazit. Program musi reagovat na stlacenie ctrl+c ukoncenim. Tento asynchronny signal musi byt osetreny synchronne specialnym vlaknom cakajucim na SIGINT a nastavenim priznaku ukoncenia. Hlavne vlakno bude na podmienkovej premenej cakat na jeho nastavenie a zrusi ostatne vlakna. Zrusene vlakna musia uvolnit vsetky zdroje (rieste bud cleanup handlerom alebo zvolenim bodov zrusenia).

Syntax: zadanie\_3\_11 [-h] <n> <k> <m>

Output: '<pocet uloh vo fronte>' '<tid vlakna a identifikator ulohy>'

Zadanie: zadanie\_3\_13

Kompilacia: gcc zadanie\_3\_13.c -o zadanie\_3\_13 -lpthread

Napiste program, ktorý bude kopirovat <subor 1> do <suboru 2> cez buffer v pamati konecnej velkosti. Jedno vlakno bude zo suboru citat a zapisovat do buffra, dalsie citat z buffra a zapisovat do noveho suboru. Na pristup k buffru pouzite zamku a podmienkove premenne na testovanie podmienok, ci je buffer prazdny alebo plny. Na zistenie poctu pristupov jednotlivych vlakien k suboru pre citanie resp. zapis pouzite specificku premennu. Program musi reagovat na stlacenie ctrl+c ukoncenim. Tento asynchronny signal musi byt osetreny synchronne specialnym vlaknom cakajucim na SIGINT a nastavenim priznaku ukoncenia. Hlavne vlakno bude na podmienkovej premenej cakat na jeho nastavenie a zrusi ostatne vlakna. Zrusene vlakna musia uvolnit vsetky zdroje (rieste bud cleanup handlerom alebo zvolenim bodov zrusenia).

Syntax: zadanie\_3\_13 [-h] <velkost buffra> <subor 1> <subor 2>

**Zadanie: zadanie\_3\_12**

Kompilacia: gcc zadanie\_3\_12.c -o zadanie\_3\_12 -lpthread -lrt

Implementujte program, v ktorom budu vlakna vyberat ulohy z fronty uloh a vykonavat ich. Ulohy bude do fronty vkladat ine vlakno v pravidelnych intervaloch dlzky `<k>` (pouzite `casovac`), `<k>` je argumentom programu. Vlakno ulohu vlozi len v pripade, ze fronta nie je plna (kapacita fronty `<m>` je dana argumentom programu). Na synchronizaciu vkladania pouzite podmienkovu premennu. Hlavne vlakno vytvori `<n>` (dane argumentom programu) pracovnych vlakov. Ak je fronta prazdna, pracovne vlakno sa zablokuje na podmienkovej premennej, v opacnom pripade vyberie ulohu z fronty a vykona ju. Dlzku vykonu ulohy simulujte funkciou `sleep` s nahodnym argumentom z intervalu `<1,10>`. Program nech zobrazuje informacie o pocte uloh vo fronte a informaciu, ktore vlakna spracuvaju ktore ulohy. Navrhnite vhodny sposob, ako a kedy dane informacie zobrazit. Program musi reagovat na stlacenie `ctrl+c` ukoncenim. Tento asynchronny signal musi byt osetreny synchronne specialnym vlaknom cakajucim na `SIGINT` a nastavenim priznaku ukoncenia. Hlavne vlakno bude na podmienkovej premennej cakat na jeho nastavenie a zrusi ostatne vlakna. Zrusene vlakna musia uvolnit vsetky zdroje (rieste bud `cleanup` handlerom alebo zvolenim bodov zrusenia).

Syntax: zadanie\_3\_12 [-h] `<n>` `<k>` `<m>`Output: '`<pocet uloh vo fronte>`' '`<tid vlakov a identifikator ulohy>`'**Zadanie: zadanie\_3\_14**

Kompilacia: gcc zadanie\_3\_14.c -o zadanie\_3\_14 -lpthread

Napiste program typu `readers/writers`, ktory umozni sucasne zapisovat (svoje `<tid>` a `<cas zapisu>`) len jednému vlaknu. Citat moze sucasne viac vlakov. Vypisujuce vlakno vypise precitanu informaciu spolu so svojim `<tid>`. Vlakna budu pracovat s konecnym buffrom o velkosti `<velkost buffra>` danej v argumente programu. Program implementujte pre viac zapisovatelov a viac citatelov. Zapisovacie a citacie vlakna sa vzdy po praci s buffrom uspia na nahodny cas generovany z intervalu `<1,3>`. Ulohu rieste pomocou zamky a podmienkovych premenych. Program musi reagovat na stlacenie `ctrl+c` ukoncenim. Tento asynchronny signal musi byt osetreny synchronne specialnym vlaknom cakajucim na `SIGINT` a nastavenim priznaku ukoncenia. Hlavne vlakno bude na podmienkovej premennej cakat na jeho nastavenie a zrusi ostatne vlakna. Zrusene vlakna musia uvolnit vsetky zdroje (rieste bud `cleanup` handlerom alebo zvolenim bodov zrusenia).

Syntax: zadanie\_3\_14 [-h] `<velkost buffra>`Output: `<id vypisujuceho vlakov>` `<obsah buffra>`**Zadanie: zadanie\_3\_15**

Kompilacia: gcc zadanie\_3\_15.c -o zadanie\_3\_15 -lpthread

Napiste program typu `readers/writers`, ktory umozni sucasne zapisovat (svoje `<tid>` a `<cas zapisu>`) len jednému vlaknu. Citat moze sucasne viac vlakov. Vypisujuce vlakno vypise precitanu informaciu spolu so svojimi `<tid>`. Vlakna budu pracovat s konecnym buffrom o velkosti `<velkost buffra>` danej v argumente programu. Program implementujte pre viac zapisovatelov a viac citatelov. Zapisovacie a citacie vlakna sa vzdy po praci s buffrom uspia na nahodny cas generovany z intervalu `<1,3>`. Ulohu rieste pomocou zamky a semaforov. Program musi reagovat na stlacenie `ctrl+c` ukoncenim. Tento asynchronny signal musi byt osetreny synchronne specialnym vlaknom cakajucim na `SIGINT` a nastavenim priznaku ukoncenia. Hlavne vlakno bude na podmienkovej premennej cakat na jeho nastavenie a zrusi ostatne vlakna. Zrusene vlakna musia uvolnit vsetky zdroje (rieste bud `cleanup` handlerom alebo zvolenim bodov zrusenia).

Syntax: zadanie\_3\_15 [-h] `<velkost buffra>`Output: `<id vypisujuceho vlakov>` `<obsah buffra>`**Zadanie: zadanie\_3\_16**

Kompilacia: gcc zadanie\_3\_16.c -o zadanie\_3\_16 -lpthread -lrt

Vytvorte program, v ktorom budu dve vlakna inkrementovat kazde svoje pocitadlo po zadanej hodnote `<n1>` resp. `<n2>` dane argumentami programu. Inkrementacia musi nastat, ked pride signal casoveho prerusenia (od `casovaca`) nasledovne: Jedno vlakno bude inkrementovat v parnych nasobkoch casovej jednotky o hodnotu nasobku casovej jednotky `<c>`, druhe v neparnych tiez o hodnotu nasobku casovej jednotky. Na synchronizaciu vlakov pouzite podmienkove premenne. Vlakna nech si pamataju pocet inkrementovani vo svojej specifickej premennej. Program musi reagovat na stlacenie `ctrl+c` ukoncenim. Tento asynchronny signal musi byt osetreny synchronne specialnym vlaknom cakajucim na `SIGINT` a nastavenim priznaku ukoncenia. Hlavne vlakno bude na podmienkovej premennej cakat na jeho nastavenie a zrusi ostatne vlakna. Zrusene vlakna musia uvolnit vsetky zdroje (rieste bud `cleanup` handlerom alebo zvolenim bodov zrusenia).

Syntax: zadanie\_3\_16 [-h] `<n1>` `<n2>` `<c>`Output: '`pocet inkrementovani kazdym vlaknom`'

Zadanie: zadanie\_3\_17

Kompilacia: gcc zadanie\_3\_17.c -o zadanie\_3\_17 -lpthread -lrt

Implementujte program, v ktorom budu 3 pracovne vlakna dekrementovat globalne <pocitadlo> z pociatocnej hodnoty <value> danej v argumente programu na 0. Vlakna budu dekrementovat <pocitadlo> len po prichode signalu casoveho prerusenja od casovaca nasledovne: Prve vlakno, ak je nasobok casovej jednotky delitelny 2, druhe delitelny 3 a tretie delitelny 4. Pocet dekrementovani nech si kazde vlakno pamata ako svoju specificku premennu. Vlakna synchronizujte podmienkovymi premennymi. Program musi reagovat na stlacenie ctrl+c ukoncenim. Tento asynchronny signal musi byt osetreny synchronne specialnym vlaknom cakajucim na SIGINT a nastavenim priznaku ukoncenia. Hlavne vlakno bude na podmienkovej premenej cakat na jeho nastavenie a zrusi ostatne vlakna. Zrusene vlakna musia uvolnit vsetky zdroje (rieste bud cleanup handlerom alebo zvolenim bodov zrusenia).

Syntax: zadanie\_3\_17 [-h] <value>

Output: 'pocet dekrementovani kazdym vlaknom'

Zadanie: zadanie\_3\_18

Kompilacia: gcc zadanie\_3\_18.c -o zadanie\_3\_18 -lpthread

Napiste program typu vyrobca/konzument pre viac vyrobcova a/alebo konzumentov reprezentovanych vlaknami, ktoré budu vkladat a vyberat z ADT zasobnik. Vkladanie a vyber nemoze byt sucasny. Na vzajomne vylucenia vlakien pouzite zamku. Pri pretečení alebo podtečení zasobnika musia vlakna cakat (pouzite semafore). <Kapacita> zasobnika je argumentom programu. Vyrobcovia budu v nekonnej slucke zapisovat do zasobnika nahodne cele cisla v rozsahu 1 az 10. Kazdy vyrobca po ukončení svojho behu vypise sucet cisel, ktoré do zasobnika zapisal. Konzumenti budu v slucke cisla zo zasobnika vyberat, pokiaľ zasobnik nebude prazdny. Ak konzument zisti, ze zasobnik je prazdny, ukonci svoj beh a vypise sucet precitanych cisel. Za predpokladu ze je zasobnik na zaciatku a konci prazdny, suma cisel, ktoré vypisu vyrobcovia, sa musi rovnat sume, ktoru vypisu konzumenti. Program musi reagovat na stlacenie ctrl+c ukoncenim. Tento asynchronny signal musi byt osetreny synchronne specialnym vlaknom cakajucim na SIGINT a nastavenim priznaku ukoncenia. Hlavne vlakno bude na podmienkovej premenej cakat na jeho nastavenie a zrusi ostatne vlakna. Zrusene vlakna musia uvolnit vsetky zdroje (rieste bud cleanup handlerom alebo zvolenim bodov zrusenia). Pritom za zobrazi aktualny stav zasobnika (sucet cisel) a sucty cisel, ktoré zapisali vsetci vyrobcovia a ktoré vybrali vsetci konzumenti.

Syntax: zadanie\_3\_18 [-h] <kapacita>

Zadanie: zadanie\_3\_19

Kompilacia: gcc zadanie\_3\_19.c -o zadanie\_3\_19 -lpthread

Napiste program typu vyrobca/konzument pre viac vyrobcova a/alebo konzumentov reprezentovane vlaknami, ktoré budu vkladat a vyberat z ADT zasobnik. Vkladanie a vyber nemoze byt sucasny. Na vzajomne vylucenia vlakien pouzite zamku. Pri pretečení alebo podtečení zasobnika musia vlakna cakat (pouzite podmienkove premenne). <Kapacita> zasobnika je argumentom programu. Vyrobcovia budu v nekonnej slucke zapisovat do zasobnika nahodne cele cisla v rozsahu 1 az 10. Kazdy vyrobca po ukončení svojho behu vypise sucet cisel, ktoré do zasobnika zapisal. Konzumenti budu v slucke cisla zo zasobnika vyberat, pokiaľ zasobnik nebude prazdny. Ak konzument zisti, ze zasobnik je prazdny, ukonci svoj beh a vypise sucet precitanych cisel. Za predpokladu, ze je zasobnik na zaciatku a konci prazdny, suma cisel, ktoré vypisu vyrobcovia, sa musi rovnat sume cisel, ktoré vypisu konzumenti. Program musi reagovat na stlacenie ctrl+c ukoncenim. Tento asynchronny signal musi byt osetreny synchronne specialnym vlaknom cakajucim na SIGINT a nastavenim priznaku ukoncenia. Hlavne vlakno bude na podmienkovej premenej cakat na jeho nastavenie a zrusi ostatne vlakna. Zrusene vlakna musia uvolnit vsetky zdroje (rieste bud cleanup handlerom alebo zvolenim bodov zrusenia). Pritom za zobrazi aktualny stav zasobnika (sucet cisel) a sucty cisel, ktoré zapisali vsetci vyrobcovia a ktoré vybrali vsetci konzumenti.

Syntax: zadanie\_3\_19 [-h] <kapacita>

Zadanie: zadanie\_3\_20

Kompilacia: gcc zadanie\_3\_20.c -o zadanie\_3\_20 -lpthread

Napiste program typu klient, ktorý budú komunikovať cez <schranku> so serverom (sockets). Program klienta bude simulovať spojenie so serverom pre viacerých klientov vytvorením maximálne <n> vlákien (počet požadovaných spojení so serverom) zabezpečujúcich komunikáciu. Pre komunikáciu použijete vstup z klávesnice, ktorý sa po vstupe zobrazí na strane servera a po prijatí zobrazí na strane klienta spolu s <tid> vlákna, ktoré zabezpečilo komunikáciu. Vytvorenie spolupracujúceho servera je v zadani číslom 05. Ukončenie programov môže byť normálne, ale aj prerušením pomocou signálu SIGINT. Tento asynchrónny signál musí byť ošetrený synchronne špeciálnym vláknom čakajúcim na SIGINT a nastavením príznaku ukončenia. Hlavné vlákno bude na podmienkovej premenej čakať na jeho nastavenie a zruší ostatné vlákna. Zrušené vlákna musia uvoľniť všetky zdroje (rieste buď cleanup handlerom alebo zvolením bodov zrušenia).

Syntax:        zadanie\_3\_20 [-h] <adresa schranky> <n>

Zadanie: zadanie\_3\_21

Kompilacia: gcc zadanie\_3\_21.c -o zadanie\_3\_21 -lpthread

Implementujte simuláciu spracovania inštrukcií v ADT fronta kapacity <k>. Inštrukcie sú dvoch druhov: pre násobenie a pre sčítanie. Inštrukcie sú vykonávané procesorom, ktorý obsahuje jednu násobickú a jednu sčítaciu. Program bude obsahovať štyri vlákna: pre simuláciu výberu inštrukcií z fronty, pre simuláciu vkladania inštrukcií do fronty, pre simuláciu násobenia a sčítania. Typ vkladanej inštrukcie generujte náhodne. Inštrukcie sú postupne vyberané z fronty a predávané na spracovanie násobickej alebo sčítacej. Ak je násobická alebo sčítacia obsadená, tak inštrukcia musí čakať na spracovanie. Na synchronizáciu použijete podmienkovú premennú. Dĺžku výkonu inštrukcie simulujte funkciou sleep s náhodným argumentom z intervalu <1,3>. Synchronizáciu výberu a vkladania inštrukcií do fronty zabezpečte semaformi. Program musí reagovať na stlačenie ctrl+c ukončením. Tento asynchrónny signál musí byť ošetrený synchronne špeciálnym vláknom čakajúcim na SIGINT a nastavením príznaku ukončenia. Hlavné vlákno bude na podmienkovej premenej čakať na jeho nastavenie a zruší ostatné vlákna. Zrušené vlákna musia uvoľniť všetky zdroje (rieste buď cleanup handlerom alebo zvolením bodov zrušenia).

Syntax:        zadanie\_3\_21 [-h] <k>

Zadanie: zadanie\_3\_22

Kompilacia: gcc zadanie\_3\_22.c -o zadanie\_3\_22 -lpthread

Implementujte konkurentnú verziu výpočtu násobenia matice vektorom. Rozmer stvorcovej matice (a tým aj vektora) <n> bude dané v argumente programu. Maticu aj vektor inicializujte náhodnými číslami vo vhodnom rozsahu. Paralelný výpočet musí zabezpečiť minimálne <n> vlákien. Navrhňte vhodný algoritmus paralelného násobenia a štruktúru globálne dostupných údajov jednotlivých vlákien. Program musí reagovať na stlačenie ctrl+c ukončením. Tento asynchrónny signál musí byť ošetrený synchronne špeciálnym vláknom čakajúcim na SIGINT a nastavením príznaku ukončenia. Hlavné vlákno bude na podmienkovej premenej čakať na jeho nastavenie a zruší ostatné vlákna. Zrušené vlákna musia uvoľniť všetky zdroje (rieste buď cleanup handlerom alebo zvolením bodov zrušenia). Výstup by mal byť vhodne riadkovo aj stĺpcovo zarovnaný (viď príklad na konci).

Syntax:        zadanie\_3\_22 [-h] <n>

Output: '<vstupný vektor> x <matica> = <výstupný vektor>'

Príklad výstupu:

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$