Припрема за лабораторијске вежбе из предмета Системска програмска подршка у реалном времену І

- 2018-2019/Вежба 5 -

Тема вежбе: Туторијал – Cilk примери

Садржај

- 1. Cilk синтакса и кључне речи: cilk_spawn, cilk_sync, cilk_for
- 2. Трка до података, редукујући хиперобјекти

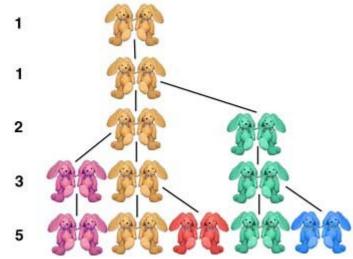
Cilk plus

- Intel Cilk Plus је проширење језика С и С++
- Заснива се на језику Cilk који је развијен на MIT-у, и језику Cilk++ који је развила корпорација Cilk Arts
- Користи ефикасан распоређивач задатака са преузимањем задатака (енг. work stealing scheduler)
- Нуди хиперобјекте као механизам за решавање трке до података

Пример 1: Фибоначијеви бројеви

• Фибоначијеви бројеви представљају низ бројева (0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34...), у којем се сваки број добија као сума претходна два броја.

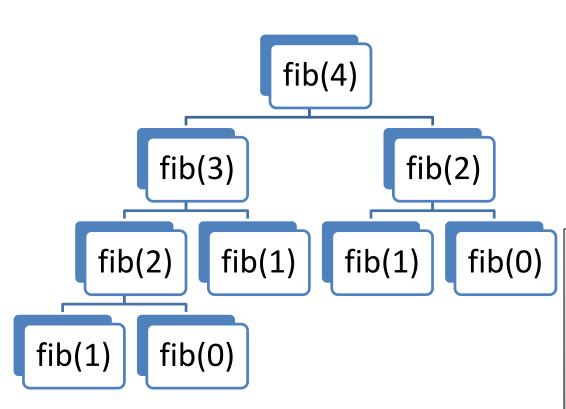
$$F_0 = 0$$
,
 $F_1 = 1$,
 $F_1 = F_{n-1} + F_{n-2}$, $F_1 = 1$, $F_$



Програм за рачунање Фибоначијевих бројева

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int fib(int n)
  if (n < 2) return n;
  int x = fib(n - 1);
  int y = fib(n - 2);
  return x + y;
int main(int argc, char* argv[])
  int n = atoi(argv[1]);
  int result = fib(n);
  printf("Fibonacci of %d is %d.\n", n, result);
  return 0;
```

Извршавање програма за рачунање Фибоначијевих бројева



Кључ паралелизације:

Израчунавање fib(n-1) и fib(n-2) може да се извршава истовремено, без међусобног ометања (интерференције).

```
int fib(int n)
{
   if (n < 2) return n;
   int x = fib(n - 1);
   int y = fib(n - 2);

return x + y;
}</pre>
```

Серијска Фибоначи функција

```
int fib(int n)
{
   if (n < 2) return n;
   int x = fib(n - 1);
   int y = fib(n - 2);

   return x + y;
}</pre>
```

Паралелизам у Cilk Plus-у; кључне речи cilk spawn и cilk sync

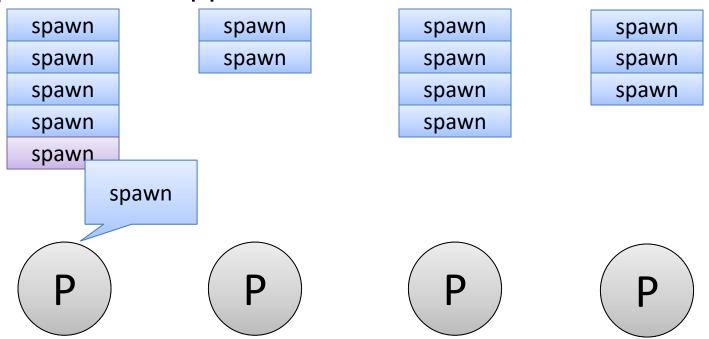
```
Функција потомак може да се извршава у паралели са претком — функцијом која је позива.

if (n < 2) return n;
int x = cilk_spawn fib(n - 1);
int y = fib(n - 2);
cilk_sync;
return x + y;

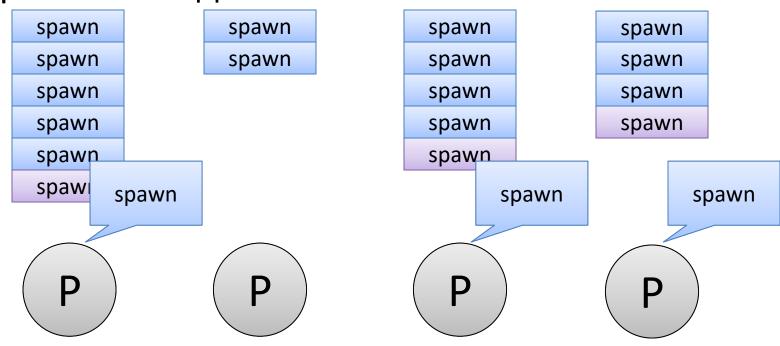
Предак не може да настави са извршавањем иза ове тачке док се сви измрешћени потомци не изврше.
```

Cilk кључне речи не наређују паралелно извршавање, него га омогућавају.

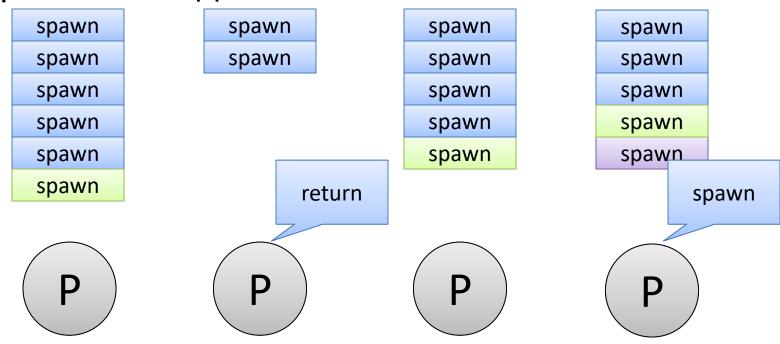
Сваки процесор поседује ред чекања за измрешћене задатке:



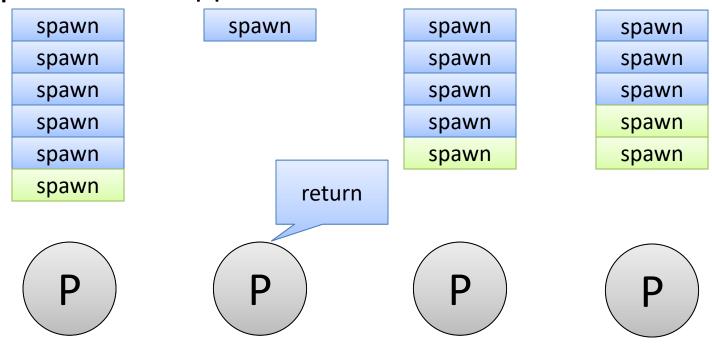
Сваки процесор поседује ред чекања за измрешћене задатке:



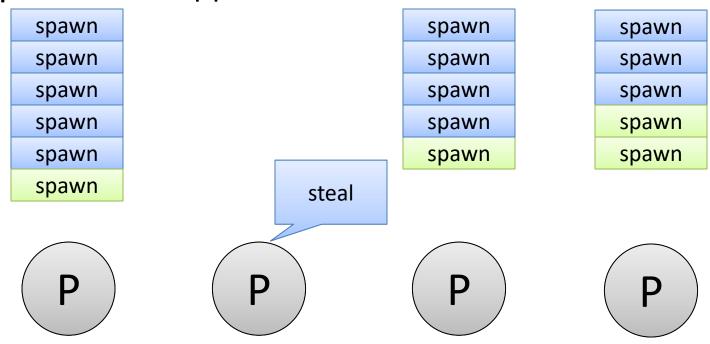
Сваки процесор поседује ред чекања за измрешћене задатке:



Сваки процесор поседује ред чекања за измрешћене задатке:

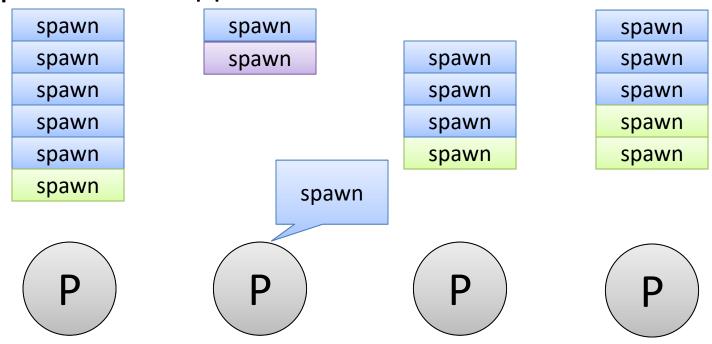


Сваки процесор поседује ред чекања за измрешћене задатке:



Када процесор нема посла, он преузима задатке од другог процесора.

Сваки процесор поседује ред чекања за измрешћене задатке:



Када је ниво паралелизма довољан, преузимање задатака је ретко и убрзање је приближно линеарно.

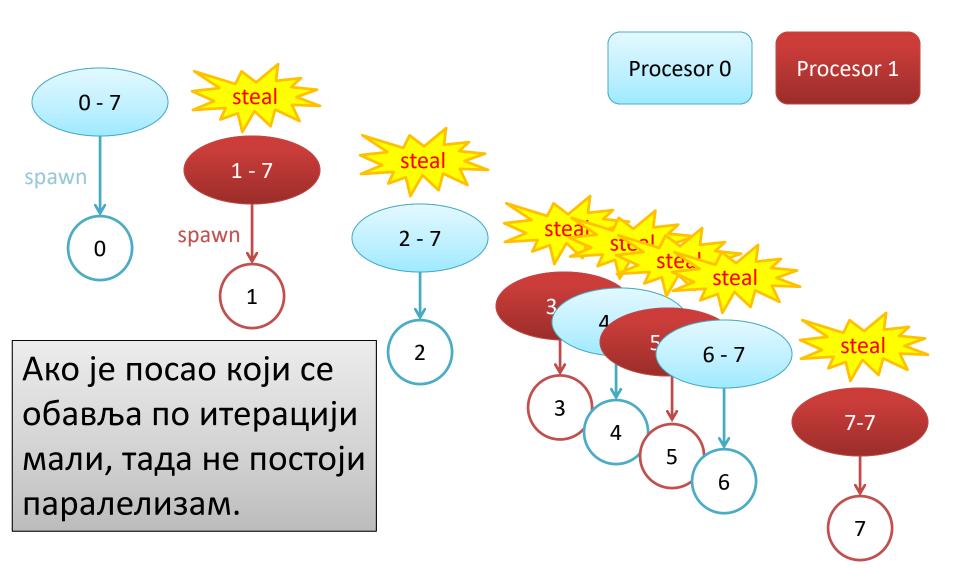
Паралелизација петљи

```
for (int i = 0; i < 8; i++)
{
   do_work(i);
}

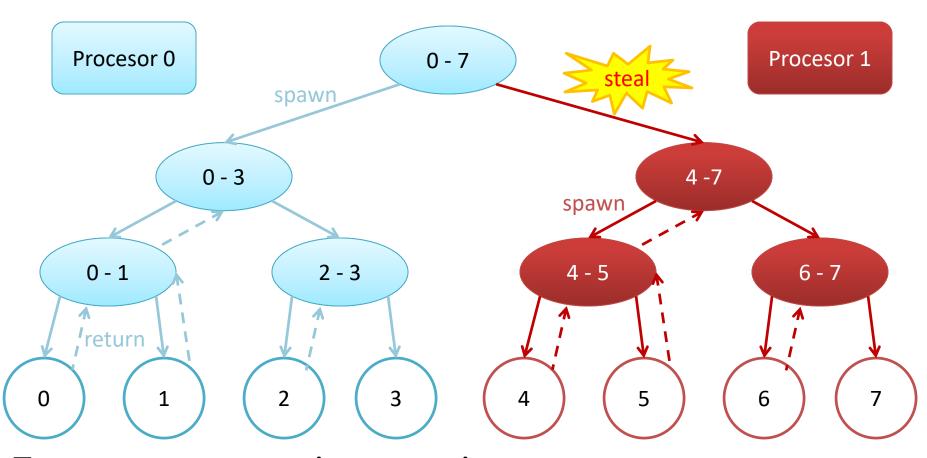
for (int i = 0; i < 8; i++)
{
   cilk_spawn do_work(i);
}
cilk_sync;</pre>
```

- Много додатног посла: мрешћење је јефтино, преузимање задатака је скупо.
- Низак ниво паралелизма: у сваком тренутку постоји само један произвођач паралелног посла.

Серијска *for* петља и *spawn*: небалансирано



Алтернатива: подели и завладај



Подели и завладај резултује са мање преузимања задатака и вишим паралелизмом.

Кључна реч: cilk_for

```
for (int i = 0; i < 8; i++)
{
   do_work(i);
}

cilk_for (int i = 0; i < 8; i++)
{
   do_work(i);
}</pre>
```

cilk_for примењује подели и завладај над итерацијама.

Пример 2: Quicksort секвенцијални

```
void quicksort (int arr[], int low, int high)
  int i = low; int j = high; int y = 0;
  int z = arr[(low + high) / 2]; // compare value
  do
   while (arr[i] < z) i++; // find element above
   while (arr[i] > z) i--; // find element below
   if (i \le j) swap(arr, i, j); // swap two elements
  } while (i <= j);</pre>
  // recurse
  if (low < j) quicksort(arr, low, j);
  if (i < high) quicksort(arr, i, high);
```

Пример 2: Quicksort - паралелни

```
void quicksort (int arr[], int low, int high)
  int i = low; int j = high; int y = 0;
  int z = arr[(low + high) / 2]; // compare value
  do
   while (arr[i] < z) i++; // find element above
   while (arr[i] > z) i--; // find element below
   if (i \le j) swap(arr, i, j); // swap two elements
  } while (i <= j);</pre>
  // recurse
  if (low < j) cilk spawn quicksort(arr, low, j);
  if (i < high) quicksort(arr, i, high);
  cilk sync;
```

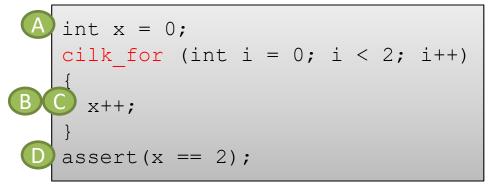
Садржај

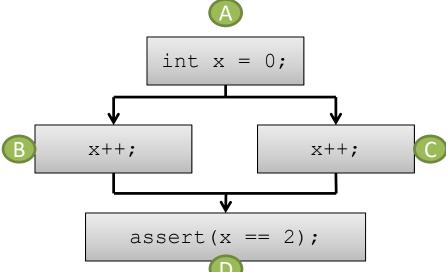
- 1. Cilk синтакса и кључне речи: cilk_spawn, cilk_sync, cilk_for
- 2. Трка до података, редукујући хиперобјекти

Трка до података

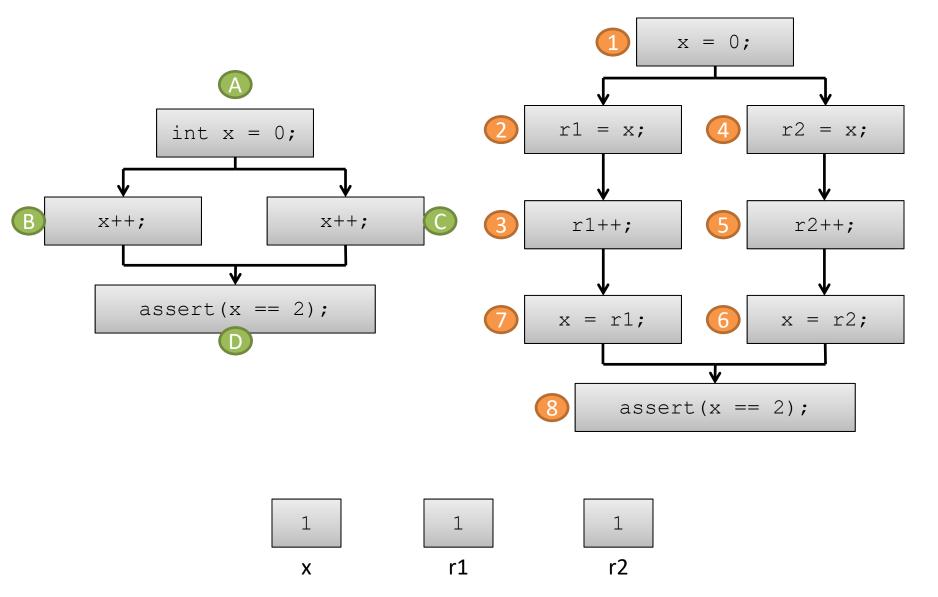
До трке до података долази када две логички паралелне инструкције приступају истој меморијској локацији и бар један од та два приступа је ради писања. Тада је вредност те меморијске локације неодређена. Глобалне променљиве су чест узрок трке до података.

Пример:





Ближи поглед



Избегавање трке до података

- Итерације петље cilk_for треба да буду независне.
- Између наредбе cilk_spawn и одговарајуће наредбе cilk_sync, програмски код измрешћеног потомка и код претка треба да буду независни.
 (Аргументе функције која се мрести рачуна предак, пре него што дође до мрешћења.)
- Величина машинске речи је битна. Обратити пажњу на трку до података упакованих у структуре: освежавање х.а и х.b у паралели може да изазове трку, у зависности од оптимизације преводиоца. (Безбедно на

х86 и х86 64.)

```
struct
{
  char a;
  char b;
} x;
```

Редукујући хиперобјекти

- Променљива х може да се декларише као редуктор над асоцијативном операцијом попут сабирања, множења, логичког И, спајања листи итд.
- Линије извршења (енг. strands) могу да мењају вредност променљиве х, зато што хиперобјекти омогућавају сигуран приступ дељеним објектима дајући свакој паралелној линији посебну инстанцу поглед (енг. view).
- Cilk Plus окружење координише *погледе* и комбинује их када је то пригодно.
- Када остане само једна инстанца објекта х, њена вредност је стабилна и може да се преузме.

Пример: сумирајући редуктор х: 18 х: 44 х: 29

Типови хиперобјеката

- Максимални (минимални) елемент у скупу и његов индекс: reducer_max (min), reducer_max_index (min).
- Сумирање: reducer_opadd
- Логичке и операције на нивоу бита: reducer_opand, reducer_opor, reducer_opxor
- Паралелни излазни ток: reducer_ostream
- Спајање стрингова: reducer_basic_string, reducer_string за тип char
- Спајање листи, додаванјем на крај и почетак, респективно: reducer_list_append, reducer_list_prepend

Вредност редуктора се преузима позивом функције *get_value*(). Препоручује се коришћење редуктора у језику C++ - редуктори у C-у су слабо документовани и стога тежи за употребу; такође, у програмском језику C не постоји преклапање оператора.

Како раде редуктори?

- Постоје два начина извршења наредбе cilk_spawn са преузимањем или без преузиманја задатака.
- Ако не дође до преузимања, редуктор се понаша као обична променљива.

 cilk_spawn

 cilk_sync
- Ако дође до преузимања, линији извршавања која наставља иза наредбе cilk_spawn се додељује поглед на хиперобјекат, а потомак добија редуктор пошто се он извршава први после мрешћења. Приликом наредбе cilk_sync, вредност погледа се спаја са вредношћу редуктора помоћу операције редукције, а претходно створени поглед се уништава.

Пример 3: Налажење индекса најмањег елемента у низу

```
#include <cilk/cilk.h>
#include <cilk/reducer min.h>
template <typename T>
size t IndexOfMin(T array[], size t n)
  cilk::reducer min index<size t, T> r;
  cilk for (int i = 0; i < n; i++)</pre>
    r.calc min(i, array[i]);
  return r.get index();
```

Пример 4: Секвенцијално

сумирање

```
#include <iostream>
unsigned int compute(unsigned int i)
  return i; // return a value computed
            // from i
int main()
  unsigned int n = 1000000;
  unsigned int total = 0;
  // Compute the sum of integers 1..n
  for (unsigned int i = 1; i \le n; ++i)
     total += compute(i);
```

```
// the sum of the first n integers
// should be n * (n + 1) / 2
unsigned int correct = (n * (n + 1)) / 2;
if (total == correct)
   std::cout << "Total (" << total</pre>
             << ") is correct" << std::endl;
else
   std::cout << "Total (" << total</pre>
             << ") is WRONG, should be "
             << correct << std::endl;
return 0:
```

Пример 4: Сумирање у паралели

```
#include <iostream>
#include <cilk/cilk.h>
#include <cilk/reducer opadd.h>
unsigned int compute(unsigned int i)
  return i; // return a value computed
            // from i
int main()
  unsigned int n = 1000000;
  cilk::reducer oppad<unsigned int>
total:
  // Compute the sum of integers 1..n
  cilk for (unsigned int i = 1; i <= n;</pre>
++i)
     total += compute(i);
```

Редуктори у језику С++ су објекти, и као такви се не могу копирати директно позивом функције мемсру(). Потребно је користити конструктор копије.

Кориснички дефинисани редуктори

- Када ни један од расположивих редуктора не задовољава потребе програмера, он може да напише свој сопствени редуктор.
- Компоненте редуктора:
 - Конструктор и деструктор, који морају да буду јавни. Контруктор треба да постави *поглед* редуктора на неутрални елемент.
 - Класа monoid мора да наследи cilk::monoid_base<View> и да садржи јавну статичку функцију static void reduce (View *left, View *right).
 - Хиперобјекат који обезбеђује погледе за линије извршавања приватна променљива декларисана као
 cilk::reducer<Monoid> imp_
 - Остатак редуктора, који обезбеђује рутине за приступ и промену података. По конвенцији, потребно је увести функцију get_member() која враћа вредност редуктора.

Пример 5: сопствени сумирајући редуктор

- Конструктор поставља *поглед* редуктора на неутрални елемент за сабирање (0).
- Функција reduce () додаје вредност десне инстанце вредности леве инстанце класе редуктора.
- Реализоване су операције += и ++. Остале операције се могу реализовати по потреби.
- Функција get_value() враћа резултат читавог низа операција сабирања. Иако је исправно позвати је у било ком тренутку, њене међувредности обично неће бити корисне пре него што се сви погледи хиперобјекта не редукују.