

Paralelni programski modeli

- ❖ pthreads
- ❖ MPI/OpenMP
- ❖ Cilk
- ❖ IPP, TBB

Cilk jezik: <http://cilk.mit.edu/>

- ◆ Ključne reči za zadatke
 - cilk_spawn
 - cilk_sync
 - cilk_for
- ◆ Hiperobjekti (Hyperobjects)
 - Reduktori (reducers)
- ◆ Naznake za nizove
- ◆ Osnovne funkcije
- ◆ SIMD pragma direktiva

Uvod (1/3)

- ◆ Intel Cilk Plus je proširenje jezika C i C++
- ◆ Podržava ga raspoređivač zadataka, koji
 - nije direktno izložen aplikacionom programeru
- ◆ Programeru su vidljivi
 - ◆ Tri ključne reči (spawn, sync i for)
 - ◆ Hiper promenljive – lokalni pogled na globalne promenljive
 - ◆ Naznake za nizove
 - ◆ Osnovne funkcije
 - ◆ Pragma SIMD
- ◆ CPU treba da ima više jezgara i vektorskih jedinica

Uvod (2/3)

- ◆ Različito iskorišćenje komponenata CPU
 - `clk_spawn` – koristi samo paralelizam jezgara
 - `#pragma simd` – koristi samo vektorske jedinice
 - Neke osnovne funkcije koriste oba
- ◆ Serijalizacija = ponašanje Cilk programa
 - Isto kao ponašanje sličnih C/C++ programa
- ◆ Izvršenje
 - C/C++ programa = linearan niz iskaza
 - Cilk programa = usmeren acikličan graf

Uvod (3/3)

- ◆ Paralelno upravljanje izvršenjem može dovesti do trke do podataka (data race)
 - Delovi programa pristupaju podacima u nepoznatom redosledu
 - ◆ Bar jedan od pristupa je radi upisa (write access)
- ◆ Dodatno, izuzeća mogu dovesti do izvršenja delova koda, koji se ne bi izvršili u serijskom izvršenju

Sintaksa

jump-statement:

_Cilk_sync ;

postfix-expression:

_Cilk_spawn opt postfix-expression (expression-list opt)

cilk-for-init-decl:

decl-specifier-seq init-declarator

grainsize-pragma:

pragma cilk grainsize = expression

iteration-statement:

***_Cilk_for (cilk-for-init-decl ; condition ; expression)
statement***

***_Cilk_for (assignment-expression ; condition ; expression)
statement***

Model izvršenja zadatka

- ◆ Linija izvršenja (strand)
 - Niz instrukcija bez *spawn* i *sync*
- ◆ Tačka mrešćenja (*spawn*)
 - Jedna linija se pretvara u dve
- ◆ Tačka sinhronizacije
 - Jedna ili dve linije se pretvaraju u jednu
 - Inicijalne linije se mogu izvršavati paralelno
 - Inicijalne linije se izvršavaju sekvencijalno sa novom linijom
 - Linija se može podeliti na kraće linije
 - Max linija je ona koja se ne može uključiti u dužu

Serijalizacija

- ◆ Ako je nedefinisana, izvršenje programa nije definisano
- ◆ Linije se izvršavaju po redosledu serijalizacije
- ◆ Od dve linije, *ranija* je ona koja se izvršava pre u serijskom izvršenju (za iste ulazne podatke)
 - Bez obzira da li se izvršavaju redno ili paralelno
- ◆ Slično, *najranija*, *najkasnija* i *kasnija* su termini za označavanje linija prema njihovom serijskom redosledu
 - Sinonimi: *levo*, *desno*, *najlevlje* i *najdesnije*

Pravilo serijalizacije

- ◆ Cilk Plus program bez zadatka je C/C++ program sa istim ponašanjem
- ◆ Ako Cilk Plus program ima deterministično ponašanje, onda je ono isto za C/C++ program
 - Nakon uklanjanja svih instanci `cilk_spawn` i `cilk_sync` ključnih reči i
 - Nakon zamene svake instance `cilk_for` ključne reči sa `for`

_Cilk_for petlje (1/2)

- ◆ Jedna kontrolna promenljiva (inicijalizovana)
 - Može biti int, pokazivač ili tip klase
 - Ne može biti **const** niti **volatile**
- ◆ Uslov može imati dva oblika
 - *var OP shift-expression*
 - *shift-expression OP var*
 - ◆ *OP* je `!=`, `<=`, `<`, `>=`, ili `>`
- ◆ Ograničenja
 - Na tipove i operatore
 - Dodatna dinamička ograničenja (u izvršenju prog.)

_Cilk_for petlje (2/2)

- ◆ Petlji može prethoditi grainsize pragma
- ◆ Sugerirše broj serijskih iteracija u bloku paralelne petlje
- ◆ Ako ne postoji, veličina se bira heuristički
- ◆ Ako je vrednost izraza negativna, ponašanje nije specificirano (RFU)
- ◆ Veličina grainsize utiče samo na prvi sledeći for
 - Nema uticaja na naredne for petlje

Mrešćenje zadatka (Spawn) (1/2)

- ◆ Sugerije da se iskaz može izvršavati u paraleli sa sledećim iskazima
- ◆ Posledica je moguće nedefinisano ponašanje
 - koje ne postoji u sekvencijalnom izvršenju programa
- ◆ Izvršenje `cilk_spawn` se naziva *mrešćenje*
- ◆ Izvršenje `cilk_sync` se naziva *sinhronizacija*, `sync`
- ◆ Sledeći `sync` je onaj koji sledi u izvršenju u istom Cilk bloku
 - A ne leksički (tj. redosledno u izvornom kodu)
 - Cilk blok ima implicitni `sync` na svom kraju

Mrešćenje zadatka (Spawn) (2/2)

- ◆ Sve operacije u izrazu za mrešćenje, koji ne moraju biti redne obaviće se pre mrešćenja
- ◆ Linija koja započinje neposredno nakon tačke mrešćenja se naziva *nastavak* (iza mrešćenja)
- ◆ Niz operacija u iskazu mrešćenja je *potomak*
- ◆ Raspređivač može izvršiti potomka i nastavak u paraleli
- ◆ *Predak* je Cilk blok koji sadrži početnu liniju, iskaze mrešćenja i njihove nastavke, bez potomaka

Sync

- ◆ Sync iskaz u Cilk bloku označava da se svi potomci moraju završiti pre nastavka izvršenja
- ◆ Nova linija koja izlazi iz sync može biti paralelna sa predkom i rođacima (drugi potomci predka)
- ◆ Ako se spawn pojavi u try bloku, implicitni sync je na kraju tog try bloka
- ◆ Ako nema potomaka u trenutku sync-a, on nema nikakvog efekta

Hiperobjekti

- ◆ Omogućavaju siguran pristup deljenim objektima dajući svakoj paralelnoj liniji posebnu instancu
- ◆ Obraćanje hiperobjektu rezultuje u referenci
 - koja se naziva *pogled*
 - ◆ Pogled se stvara pozivom callback funkcije tipa hiperobjekta
 - ◆ Pogledi se spajaju, pri sync, u drugoj callback funkciji
 - ◆ Identitet (adresa) pogleda u jednoj liniji se ne menja
 - ◆ Pogled pre spawn i nakon sync je isti
 - Mada ID programske niti (thread) ne mora biti isti
 - ◆ Pogled pre i posle cilk_for je isti
 - ◆ Specijalan, najraniji, pogled se stvara pri stvaranju hiperobjekta

Reduktori (1/3)

- ◆ Hiperobjekti najčešće spadaju u reduktore
- ◆ Tip reduktora definiše callback operaciju *reduce*
 - koja spaja dva pogleda svojstveno reduktoru
 - $\text{reduce}(V1, V2)$ se označava kao $V1 \circ V2$
 - Klasičan reduce je asocijativan $(a \circ b) \circ c == a \circ (b \circ c)$
- ◆ Definiše i callback operaciju identity
 - koja inicijalizuje novi pogled, I
 - $I \circ v == v$ i $v \circ I == v$, za bilo koji v tipa `value_type`
- ◆ Trojka $(\text{value_type}, \circ, I)$ opisuje matematički *monoid*

Reduktori (2/3)

- ◆ Monoidi: $(\text{int}, +, 0)$, $(\text{list}, \text{concatenate}, \text{empty})$...
- ◆ Ako se svaki pogled reduktora modifikuje isključivo operacijama $R \leftarrow R \circ v$
 - ◆ gde je v tipa `value_type`
 - Reduktor dolazi do istog rezultata u paralelnom programu, kao da je on serijalizovan
 - Operacija \circ može odgovarati skupu operacija, npr. $+=$, $-=$ su asocijativne.
 - Npr. telo `cilk_for` petlje može dodavati elemente na kraj reduktor liste – rezultatna lista je ista kao ona koja bi se generisala serijskim izvršenjem

Reduktori (3/3)

- ◆ Kada niz linija $S_1 S_2 \dots S_n$ sa pogledima $V_1 V_2 \dots V_n$ ulazi u sync, rezultat je
 - jedan pogled $W \leftarrow V_1 \circ V_2 \circ \dots \circ V_n$
 - održava se redosled s-leva-na-desno
 - grupisanje operacija (asocijativnost) nije poznato
 - dinamika (timing) ove redukcije nije poznata
- ◆ Ako reduce nije asocijativna ili identity ne vraća pravi identitet, rezultat je nedeterminističan
- ◆ Reduce ne mora biti komutativna

Naznake za nizove

- ◆ CEAN (C/C++ Extension for Array Notation)
- ◆ Direktno izražavanje paralelnih operacija nad nizovima na visokom nivou apstrakcije
 - Kompajler radi analizu zavisnosti, vektorizaciju i auto-paralelizaciju koda
- ◆ Jednostavno izražavanje
 - Operacija nad nizovima
 - Pojednostavljeno paralelno preslikavanje osnovnih funkcija preko nezavisnih ulazno-izlaznih tokova

Operator sekcije (1/2)

- ◆ Bira više elemenata niza za paralelnu operaciju
- ◆ Opšti format
 - `<array base>[<lower bound>:<length>:<stride>]...`
 - Indeksna trojka: (prvi indeks, br. elemenata, korak)
 - ◆ $I_0, I_0+K, I_0+2K, I_0+(L-1)K$; L =br. elem., K =korak
 - Korak K je opcion i podrazumevano je 1
 - Br. elemenata (length) ne sme biti manji od 1
 - Cela dimenzija niza se označava sa :
 - Korak može biti negativan, a ne može biti jednaka 0
 - Npr. `A[:,:]`, `A[1:5:2][:]`, `A[1:5][2:4]`

Operator sekcije (2/2)

- ◆ *Sekcija niza* je određena indeksnim trojkama
 - $A[0:3][0:4]$ = 12 elemenata od $A[0,0]$ do $A[2,3]$
 - $A[0:2:3]$ = $A[0]$ i $A[3]$
- ◆ *Oblik* sekcije je određen sa n indeksnih trojki
 - $((\text{length}_0, \text{stride}_0), \dots, (\text{length}_{n-1}, \text{striden}_{n-1}))$
- ◆ *Rang* je jednak broju indeksnih trojki
 - $A[3:4][0:10]$, $A[3][0:10]$, $A[3:4][0]$, $A[:, :]$ i $A[3][0]$
rang je 2, 1, 1, 2 i 0
- ◆ Relativni rang indeksne trojke je njen redni broj
 - U $A[1][0:10][0]$, $A[0:10][1][2]$, $A[2][x][0:10]$,
relativni rang trojke 0:10 je 2, 1 i 3

Operacije nad sekcijama niza

◆ Dodela

- Paralelna operacija za sve elemente se leve strane
- Npr. $A[4:3] = A[3:3];$
 - ◆ $A[3], A[4], A[5]$ se kopiraju u $A[4], A[5], A[6]$
 - ◆ Kompajler obezbeđuje dodatni prostor tako da upisi u $A[4]$ i $A[5]$ ne ometaju čitanja iz istih lokacija
- Još primera:
 - // Copy elements 10->19 in A to elements 0->9 in B.
 $B[0:10] = A[10:10];$
 - // Error. Triplets 0:10 and 0:100 are not the same size.
 $B[0:10] = A[0:100];$

Aritmetičke operacije nad nizovima

◆ `+, -, *, /, %, <, ==, >, <=, !=, >=, ++, --, |, &, ^, &&, ||, !, -(unarno), +(unarno)`

◆ Primeri

```
// Set all elements of A to 1.0.
```

```
A[:] = 1.0;
```

```
// Element-wise addition of all elements in A and B, result in C.
```

```
C[:] = A[:] + B[:];
```

```
// Matrix addition of the 2x2 matrices in A and B starting at
```

```
// A[3][3] and B[5][5].
```

```
C[0:2][0:2] = A[3:2][3:2] + B[5:2][5:2];
```

```
// ??? – za domaći
```

```
C[0:9][0][0:9] = A[0][0:9][0:9] + B[0:9][0:9][4];
```

Operacije redukcije nad nizom

Elementi se akumuliraju zadatom funkcijom

```
type fn(type in1, type in2); // declaration of scalar reduction function  
type in[N], out; // array input and scalar output result
```

```
// accumulate successive elements in in with a user function fn,  
// resulting in a single value out
```

```
out = __sec_reduce(fn, identity_value, in[x:y:z]);
```

```
out = __sec_reduce_add(in[x:y:z]); // out = sum of all values
```

```
out = __sec_reduce_mul(in[x:y:z]); // out = product of all values
```

```
out = __sec_reduce_all_zero(in[x:y:z]); // 1 if all values are zero
```

```
out = __sec_reduce_all_nonzero(in[x:y:z]); // 1 if all values nonzero
```

```
out = __sec_reduce_any_nonzero(in[x:y:z]); // 1 if any nonzero
```

```
out = __sec_reduce_max(in[x:y:z]); // max value of values in in
```

```
out = __sec_reduce_min(in[x:y:z]); // min value of values in in
```

```
out = __sec_reduce_max_ind(in[x:y:z]); // index of maximum value
```

```
out = __sec_reduce_min_ind(in[x:y:z]); // index of minimum value
```


Operacije razbacivanja i skupljanja (scatter-gather)

- ◆ Skupljanje: elementi iz $in[]$ specificirani sa $index[x:y:z]$ skupljaju se u $out[a:b:c]$
- ◆ Razbacivanje: elemente iz $in[a:b:c]$ razbacaju u $out[]$ po rasporedu $index[x:y:z]$

```
unsigned int index[N];  
type out[M],in[O];
```

```
// gather elements from in[], given by index[x:y:z], into out[]  
out[a:b:c] = in[index[x:y:z]];
```

```
// scatter elements from in[] into various locations in out[],  
// given by index[x:y:z]  
out[index[x:y:z]] = in[a:b:c];
```

Operacije preslikavanja (Map)

- ◆ Ako se skalarna C/C++ funkcija poziva sa sekcijama nizova kao argumentima, ona se *preslikava*
 - Sukcesivno se poziva za odgovarajuće elemente

```
type fn(type arg1, type2 arg2); // declaration of scalar function  
type in[N], out[N];  
type2 in2[N];
```

```
out[x:y:z] = fn(in[x:y:z], in2[x:y:z]);
```

Sekcije nizova kao parametri

- ◆ CEAN podržava vektorsko programiranje
 - Programski kod je ugrađen u funkciji
 - ◆ Dužina vektora je parametrizovana
 - ◆ Sve paralelne operacije se obavljaju u telu funkcije
 - Primer: vektorizacija u kontekstu OpenMP
 - ◆ Vektorizacija u telu funkcije, m=256

```
void saxpy_vec(int m, float a, float restrict (&x)[m], float (&y)[m]) {  
    y[:] += a * x[:];  
}  
void main(void) {  
    int a[2048], b[2048];  
    #pragma omp parallel  
    for (int i = 0; i < 2048; i += 256)  
        saxpy_vec(256, 2.0, &(a[i]), &(b[i]));  
}
```

Osnovne (elemental) funkcije

- ◆ Podržavaju paralelnu obradu podataka
- ◆ Korišćenje osnovnih funkcija – 3 koraka:
 - programer piše skalarnu funkciju
 - ◆ koja opisuje operaciju nad jednim elementom
 - dodaje `__declspec(vector)` sa dodatnim klauzulama
 - ◆ Kompajler projektuje skalarne operacije na vektorske implementacije koje operišu nad vektorom elemenata
 - piše pozive funkcija sa nizovima kao argumentima
 - ◆ umesto pojedinačnih elemenata
 - ◆ funkcija se poziva iterativno dok se ne obrade svi elementi
 - ◆ Svaki takav poziv je jedna *instanca* funkcije

Semantika osnovnih funkcija

◆ Zavisni od mesta poziva

- Iz C/C++ petlje: kompajler može izvršiti zamenu
 - ◆ zavisno od implementacije i heuristike za performansu
- #pragma simd pre C/C++ petlje: uvek se zamenjuje
 - ◆ Instance funkcije se pozivaju u jednoj liniji (strand) izvršenja
- Iz Cilk petlje: uvek se zamenjuje
 - ◆ Instance funkcije se izvršavaju paralelno u više linija
- Ako se koriste naznake za nizove, izvršenje kao kad je zadata #pragma simd

◆ Klauzule: processor(cpuid), vectorlength(n), itd.

Pragma SIMD

sugeriše kompajleru da koristi vektorske instrukcije

◆ Klauzule SIMD pragme

- `vectorlength(num1, num2, ..., numN)`
 - ◆ Izaberi jednu od datih dužina
- `private(var1, var2, ..., varN)`
 - ◆ Privatne promenljive za svaku iteraciju petlje
- `linear(var1:step1, var2:step2, ..., varN:stepN)`
 - ◆ Za svaku iteraciju *var* se menja za zadati *step*
- `reduction(operator:var1, var2,..., varN)`
 - ◆ Primeni redukciju tipa *operator* na zadate promenljive
- `[no]assert`
 - ◆ (ne)reaguj ako se ne može generisati vektorski kod