

# Strukturno PP, I deo:

- ❖ Uvod i podela
- ❖ Šabloni kompozicije i kontrole toka

# Klasično strukturno programiranje

## ◆ Klasično strukturno programiranje (KSP):

- E.W. Dijkstra, A.P. Hoare i N. Wirth
- Logičko organizovanje programa, korektnost
- Posebno popularan bio jezik Pascal

## ◆ Principi KSP:

- Programiranje od opšteg ka posebnom, tj. od-gore-na-dole (eng. top-down)
- Modularnost
- Ograničen broj upravljačkih struktura (do, while...)

# Strukturno paralelno programiranje

## ◆ Autori:

- Michael McCool, Arch D. Robison i James Reinders

## ◆ Cilj: Reafirmacija principa KSP u okviru OOP

## ◆ Rezultat:

- Strukturno paralelno programiranje (SPP)
- Konačan br. upravljačkih struktura
- SPP je zasnovano na šablonima (eng. structured pattern-based parallel programming)
- ŠABLONI ALGORITAMSKE STRATEGIJE (ŠAS) na srednjem nivou apstrakcije

# ŠAS (1/2)

◆ ŠAS su na nivou između:

- PROJEKTANTSKIH ŠABLONA (eng. design patterns) i
- IMPLEMENTACIONIH ŠABLONA (eng. impl. patterns)

◆ ŠAS = ALGORITAMSKI SKELET

◆ Svaki ŠAS (ili kratko šablon) ima dva dela:

- Semantika
- Implementacija

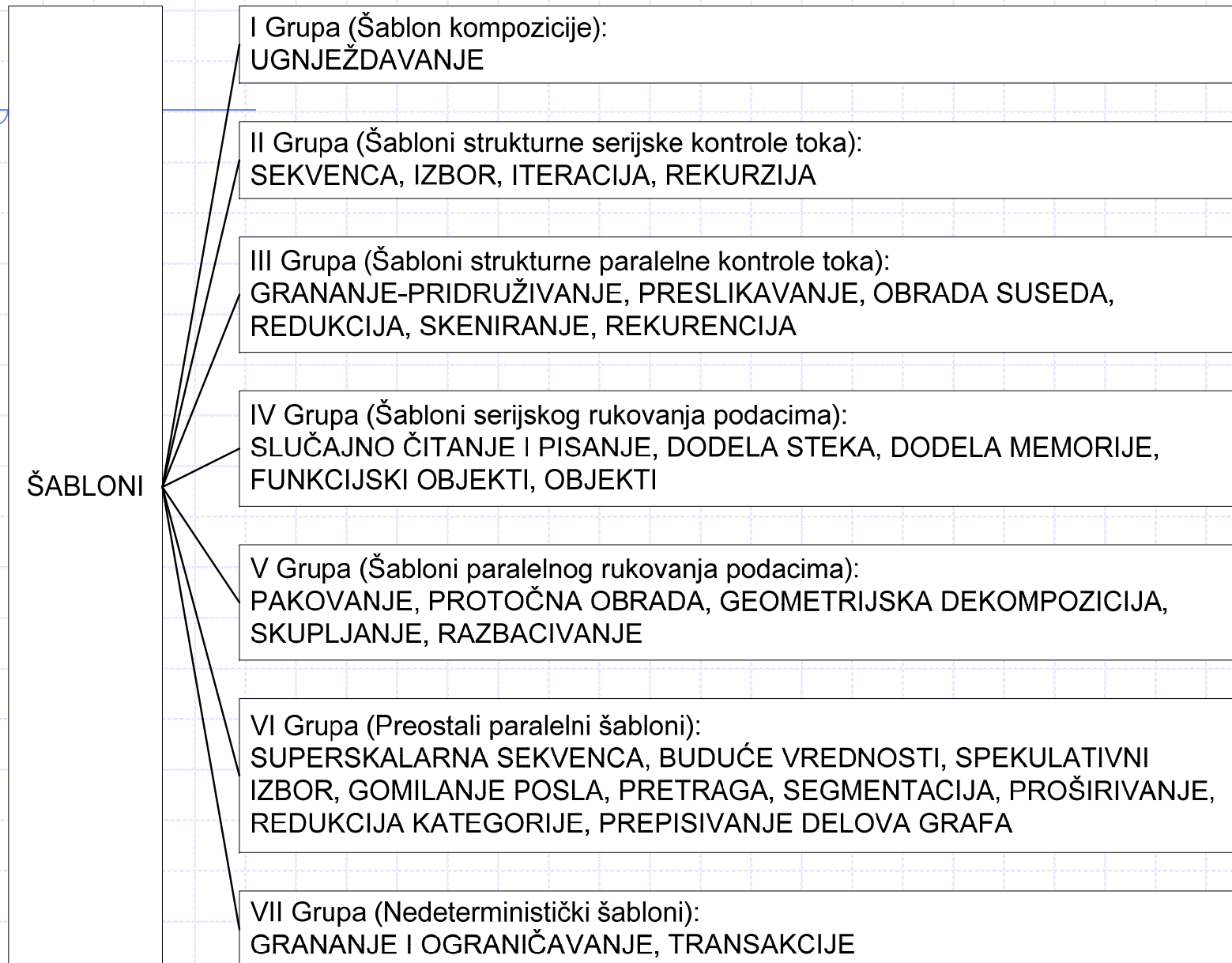
◆ Semantika opisuje kako se šablon koristi kao gradivni blok algoritma

- aranžmana zadatka i zavisnosti podataka

# ŠAS (2/2)

- ◆ Semantika: apstrakcija koja skriva neke detalje
  - Npr. režim izvršenja zadatka
  - Zaista paralelno izvršenje ili ne
- ◆ Implementacija mora biti efikasna
- ◆ Važni implementacioni problem su:
  - KONTROLA GRANULARNOSTI (eng. granularity)
  - Dobra upotreba SKRIVENE MEMORIJE (eng. cache)
- ◆ Različite implementacije šablona mogu dovesti do različite performanse
  - ali ne i do različite semantike

# Klasifikacija šablona



# Najvažniji šabloni (1/2)

## ◆ 3 šablona zaslužuju posebnu pažnju:

- Ugnježdavanje
- Preslikavanje
- Grananje-Pridruživanje

## ◆ Ugnježdavanje – ključna ideja:

- Specificirati NEOBAVEZNI PARALELIZAM umesto OBAVEZNOG PARALELIZMA

## ◆ Preslikavanje - regularna paralelizacija:

- Deli problem na uniformne podprobleme
- Omogućava efikasnu paralelizaciju i vektorizaciju

# Najvažniji šabloni (2/2)

## ◆ Grananje-Pridruživanje:

- Rekurzivno deli problem na podprobleme
- Kako za regularnu tako i za iregularnu paralelizaciju
- Strategija podeli-i-zavladaj

## ◆ PARALELIZAM PODATAKA:

- Paralelizam operacija nad podacima - skalabilnosti
- Broj podproblema raste sa ukupnom veličinom problema



# Dijagrami za prikazivanje šablona

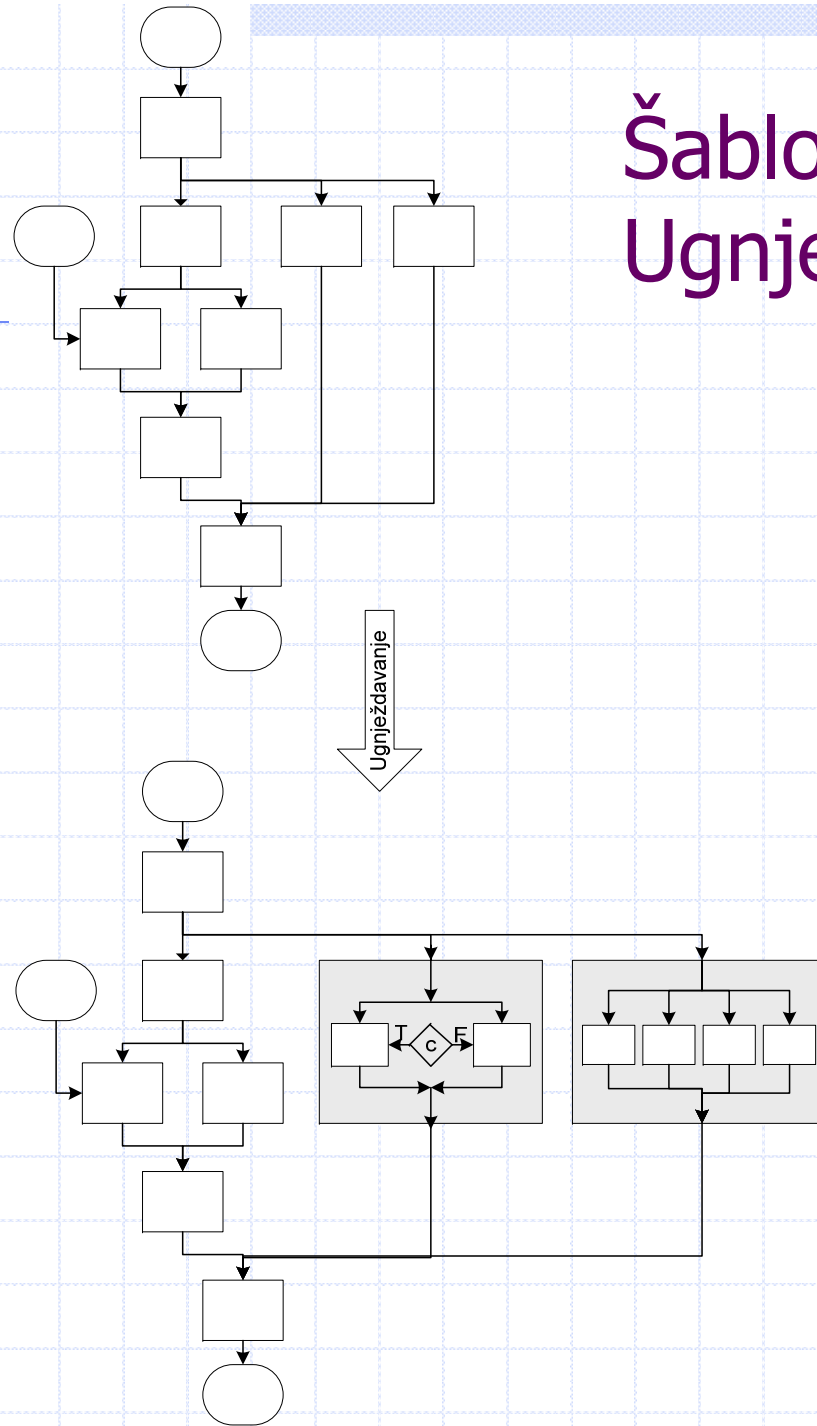
## ◆ Konvencije dijagrama:

- Zadaci: pravougaoni simboli
- Podaci: ovalni simboli
- Grupisani zadaci: pravougla okruženja
- Grupisani podaci: zaobljena okruženja
- Dodatni simboli u obliku raznih poligonalnih oblika
- Uređenje zavisnosti je dato strelicama
- Vreme teče od gore prema dole
- Izbegavaju se strelice koje pokazuju naviše
  - ◆ Osim u slučaju iteracije
  - ◆ Kada ih nema, visina šablona odgovara rasponu šablona

# Šablon Ugnježdavanje (1/4)

- ◆ Hijerarhijsko i rekurzivno komponovanje šablona
  - Blokovi zadatka: mesta za kod ili drugi šablon
  - Dubina ugnježdavanja je neograničena
  - SADRŽAVAJUĆI šablon ne sme da uvede ograničenja u pogledu vrste SADRŽANIH šablona
- ◆ Svi šabloni podržavaju ugnježdavanje
  - Inače ne bi bilo moguće praviti biblioteke
- ◆ U primeru su unutar dva bloka zadatka u šablonu Superskalarna sekvenca ugnježdjeni šabloni Spekulativni izbor i Preslikavanje

# Šablon Ugnježdavanje (2/4)



# Šablon Ugnježdavanje (3/4)

## ◆ Ugnježdavanje može biti:

- STATIČKO (u strukturi programskog koda)
- DINAMIČKO (to je rekurzija)

## ◆ Prednost dinamičkog:

- Dinamički paralelizam podataka – dobra skalabilnost

## ◆ U SPP treba:

- Koristiti šablone koji se uklapaju u tekući šablon
- Izbegavati dodatne zavisnosti bilo u toku upravljanja ili toku podataka

# Šablon Ugnježdavanje (4/4)

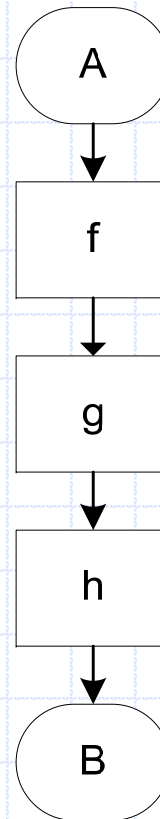
- ◆ Problem: fizički resursi su konačni
  - Pojava prevelike **pretplaćenosti** (oversubscription)
  - Treba inteligentno preslikavati potencijalan na fizički paralelizam
- ◆ Neki modeli programiranja uvode ograničenja
  - Ograničen broj ugnježdavanja
  - Direktno preslikavanje programske hijerarhije na fizičku hijerarhiju
  - Npr. OpenCL, CUDA, C++, i donekle OpenMP
- ◆ Cilk i TBB: proizvoljna ugnježdavanja
  - Dobro preslikavaju potencijalan paralelizam

# Šabloni serijske kontrole toka

- ◆ Šabloni strukturne serijske kontrole toka:
  - Sekvenca, Izbor, Iteracija i Rekurzija
  - Treba razumeti pretpostavke zbog paralelizacije
- ◆ Sekvenca je uređena lista zadataka
  - koji se izvršavaju po zadatom redosledu
- ◆ Osnovna pretpostavka
  - Serijsko izvršenje, čak i kad nema zavisnosti
  - Očuvava redosled ivičnih efekata zadataka
  - Npr. Ako f-ije u sl. primeru ispisuju "f", "g" i "h", onda Sekvenca uvek ispisuje "fgh"

# Primer serijske Sekvence br. 1:

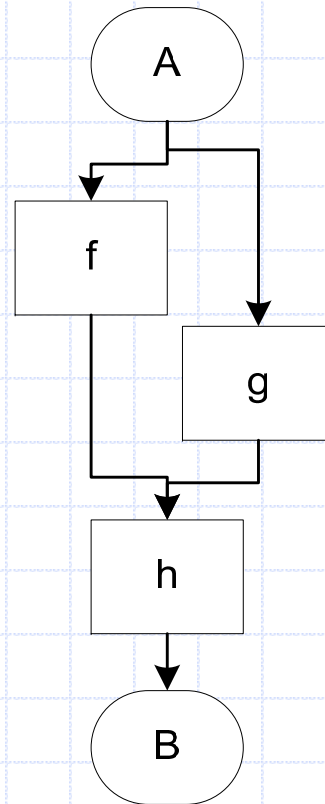
1  $T = f(A);$   
2  $S = g(T);$   
3  $B = h(S);$



- ◆ Dobija se tekst "fgh" čak i kada nema eksplicitnih zavisnosti između ovih zadataka preko podataka

# Primer serijske Sekvence br. 2:

1  $T = f(A);$   
2  $S = g(A);$   
3  $B = h(S, T);$



- ◆ Funkcija  $g$  bi se takođe izvršavala nakon funkcije  $f$ , iako za to nema konkretnih razloga

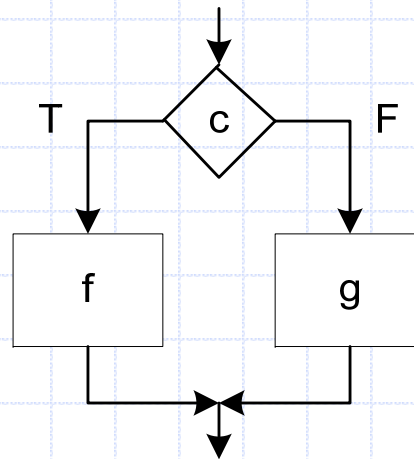


# Sekvenca : Superskalarna sekvenca

- ◆ Šablon Superskalarna sekvenca je paralelna generalizacija šablona Sekvence
  - Uklanja ovo ograničenje tekstualnog redosleda
  - Zadaci se raspoređuju samo u skladu sa zavisnostima
  - Kod procesora sa izvršenjem instrukcija van redosleda čak se menjaja redosled operacija

# Šablon Izbor

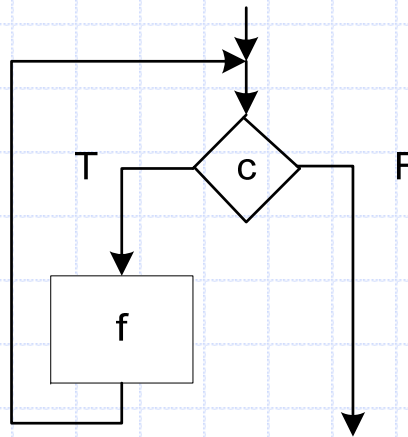
```
1 if (c) {  
2   a;  
3 } else {  
4   b;  
5 }
```



- ◆ Najpre se izračuna uslov c
- ◆ Ako je uslov istinit, izvrši se zadatak a, a ako nije izvrši se zadatak b
- ◆ Dve pretpostavke:
  - a i b se ne mogu izvršavati pre nego se izračuna uslov c
  - Izvršava se samo jedan od ova dva zadatka

# Šablon Iteracija (1/4)

```
1 while (c) {  
2   f;  
3 }
```



- ◆ WHILE petlja
- ◆ Broj iteracija zavisi od podataka
- ◆ Raspon ne odgovara visini dijagrama
  - već se petlja mora mentalno izvršiti
  - Raspon = visina traga tog izvršenja

# Šablon Iteracija (2/4)

- ◆ Problem: zadatak tela petlje  $f$  može zavisiti od svoji prethodnih poziva
  - To su PETLJOM-NOŠENE ZAVISNOSTI
  - Petlje se tada mogu paralelizovati na razne načine
- ◆ FOR petlja je petlja sa brojačem, tzv. INDEKSOM petlje
  - Koristi ugnježdenu WHILE petlju
  - Petljom-nošena zavisnost od indeksa  $i$
  - Ipak, postoje razni načini da se FOR paralelizuje
  - Jer su unapred poznate vrednosti  $i$  za svaku iteraciju

# Šablon Iteracija (3/4)

```
1 for (i = 0; i < n; ++i) {  
2     f;  
3 }
```

```
1 i = 0;  
2 while (i < n) {  
3     a;  
4     ++i;  
5 }
```

- ◆ Cilk Plus i OpenMP zabranjuju menjanje indeksa petlje **i** i promenljive **n** unutar tela petlje
  - Jer inače ukupan broj iteracija ne bi bio poznat unapred
- ◆ Nekoliko paralelnih šablona se mogu smatrati generalizacijama nekih specifičnih formi petlji,
  - Preslikavanje, Redukcija, Skeniranje, Rekurencija, Razbacivanje, Skupljanje i Pakovanje

# Šablon Iteracija (4/4)

- ◆ Postoje forme zavisnosti koje sprečavaju paralelizaciju petlji
- ◆ Jedan od najvećih izazova paralelizacije:
  - Serijske iteracije se preslikavaju na mnogo različitih vrsta paralelnih strategija
- ◆ Složene i skrivene zavisnosti podataka:
  - kao rezultat kombinacije iteracije sa slučajnim pristupom memoriji i pokazivača
  - Primeri na sledećim slajdovima

# Primer 1: Da li se ova funkcija može paralelizovati?

```
1 void engine(  
2 int n, double x[], int a[], int b[], int c[], int d[],  
3 ) {  
4     for (int i = 0; i < n; ++i)  
5         x[a[i]] = x[b[i]] * x[c[i]] + x[d[i]];  
6 }
```

- ◆ Odgovor: Možda.
- ◆ Zavisnosti su određene elementima nizova a, b, c i d
- ◆ Strategija paralelizacije mora da uvaži konkretne vrednosti ovih elemenata

## Primer 2: Da li se ova funkcija može paralelizovati?

```
1 void engine2(  
2 int n, double x[], double y[], int a[], int b[], int c[], int d[],  
3 ) {  
4     for (int i = 0; i < n; ++i)  
5         y[a[i]] = x[b[i]] * x[c[i]] + x[d[i]];  
6 }
```

- ◆ Odgovor: Ponovo, možda.
- ◆ Nozovi x i y u programskom jeziku C su pokazivači
- ◆ Može se paralelizovati ako x i y ne pokazuju na isti niz lokacija (ili na preklopljene nizove lokacija)
- ◆ Čak i kad x i y nisu ALIJASI, paralelizacija nije moguća ukoliko u nizu a ima duplikata - trka do podataka



# Šablon Rekurzija

- ◆ Dinamička forma ugnježdavanja u kojoj funkcija poziva samu sebe, direktno ili indirektno
  - Dodela memorije na steku ili
  - Dodela zatvorenih objekata ako su podržane funkcije višeg reda
- ◆ REKURZIJA-NA-REPU je poseban oblik rekurzije
  - Može se pretvoriti u iteraciju
  - Pozivajuća funkcija se vraća odmah nakon rekurzivnog poziva i
  - vraća vrednost, koju vraća rekurzivni poziv

# Šabloni strukturne paralelne kontrole toka

◆ U ovu grupu šablona spadaju:

- Grananje-Pridruživanje
- Preslikavanje
- Obrada suseda
- Redukcija
- Skeniranje i
- Rekurencija

# Grananje-Pridruživanje (1/2)

- ◆ Kontrolni tok se razgrana na nekoliko paralelnih tokova, koji se kasnije spajaju
- ◆ Razni modeli programiranja:
  - Npr. Iskaz  $s_1; s_2; \dots s_n$ ; gde se si izvrše paralelno
  - OpenMP grana paralelni region u više niti
    - ◆ koje izvršavaju isti iskaz ili
    - ◆ koriste druge konstrukcije da odrede šta niti rade
- ◆ Cilk Plus: generalizacija serijskih stabla poziva u paralelna stabla poziva:
  - Funkcija može da bude izmrešćena umesto pozvana

# Grananje-Pridruživanje (2/2)

## ◆ Cilk Plus mreščenje:

- Kontrolni tok grana na pozivajuću i pozvanu funkciju
- Pozivajuća kasnije izvršava operaciju spajanja (sync)

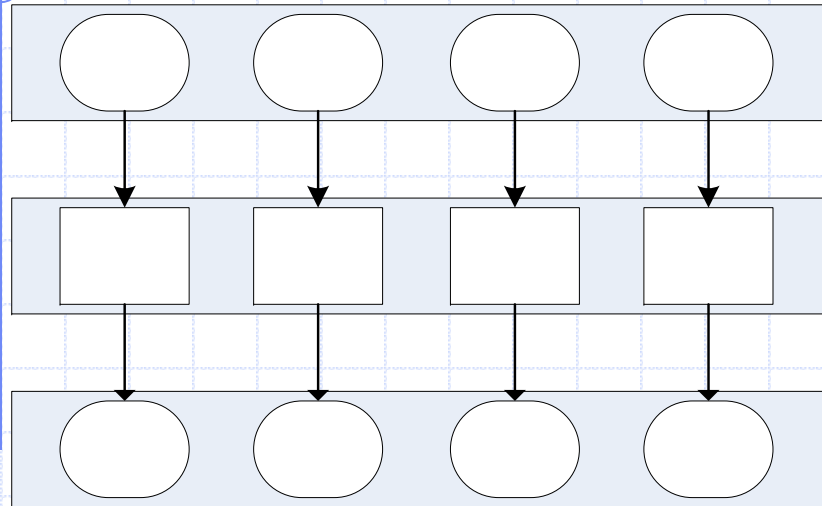
## ◆ Grananje-Pridruživanje != BARIJERA

## ◆ BARIJERA je sinhro. konstrukcija preko više niti

- Tek kad se sve niti skupe, dalje kreću istovremeno
- Razlika: nakon barijere sve niti nastavljaju izvršenje
- Nakon spajanja (sync) samo jedna nastavlja izvršenje
- Barijera imitira spajanje: niti rade isto do sl. Grananja

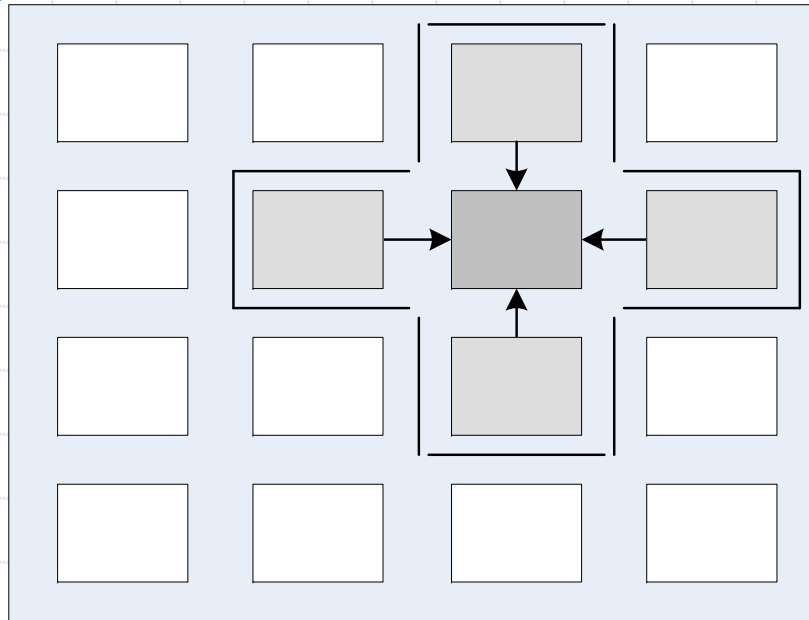
## ◆ Cilk: graf zadatka ugnježden i dvodimenzion

# Preslikavanje



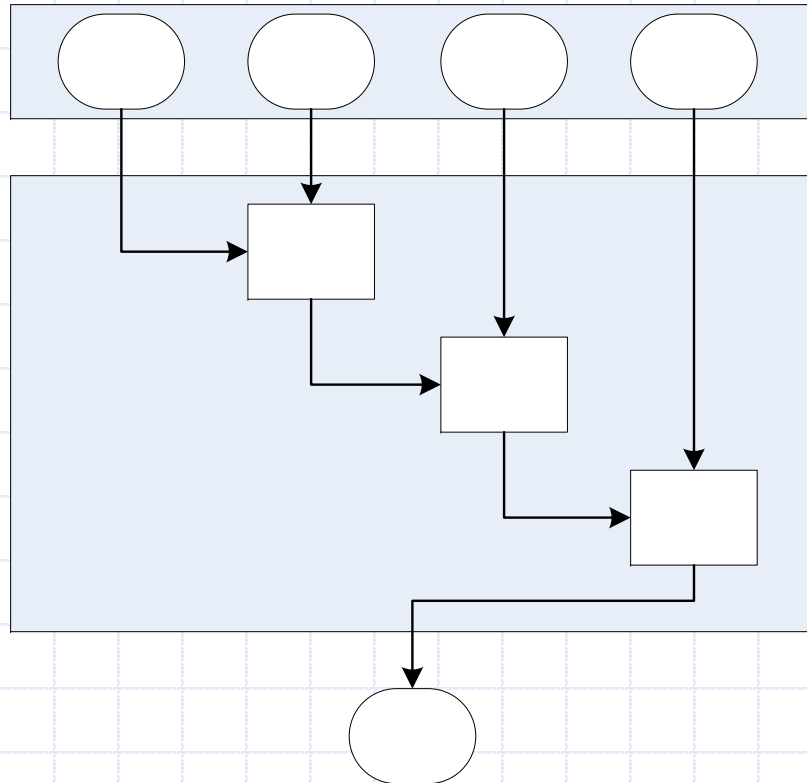
- ◆ Preslikavanje se replicira preko skupa indeksa
- ◆ OSNOVNA (ELEMENTNA) funkcija
  - ◆ Primenjuje se na svaki element ulazne zbirke podataka
  - ◆ Mora biti ČISTA (tj. bez ivičnih efekata)
- ◆ Zamenjuje iteraciju:
  - Telo zavisi samo od brojača iteracija  $i$
  - podaci se uzimaju korišćenjem brojača iteracija

# Obrada suseda



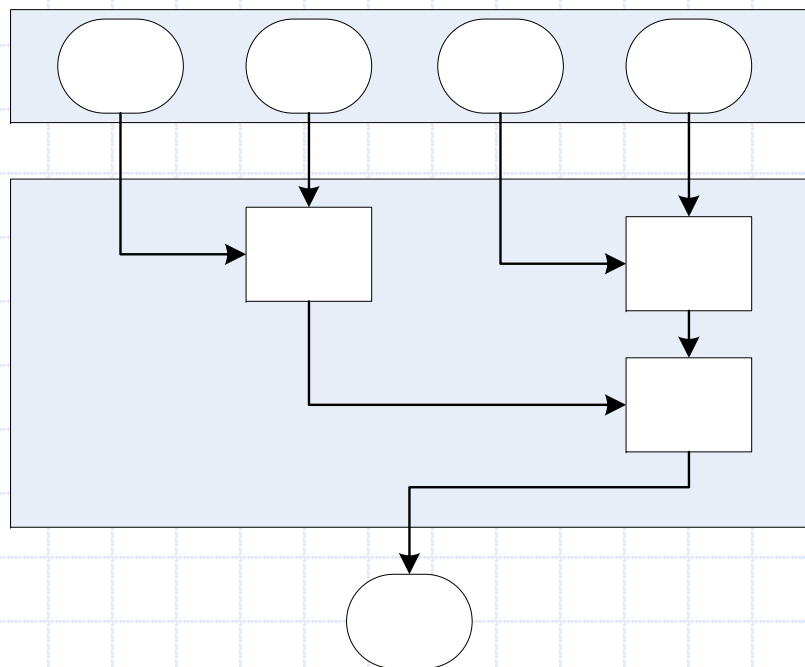
- ◆ Generalizuje Preslikavanje
- ◆ F-ija elementa i SUSEDA
- ◆ SUSEDI: rel. odstojanja
- ◆ Popločavanje (eng. tiling):
  - Optimizacija ovog šablona
  - Podaci u keš mem.
- ◆ Iteracija + ovaj šablon:
  - Ekvivalentno sa prostorno-vremenskom rekurencijom
- ◆ Ivični uslovi kod pristupa nizovima
- ◆ Za filtriranje slike, itd.

# Redukcija (1/2): Serijska



- ◆ Kombinuje sve elemente iz zbirke u jedan element
- ◆ Kombinujuća funkcija:
  - Asocijativna - mnogi redosledi, ali sa različitim rasponima
  - Ako je komutativna, mogući su i dodatni redosledi

# Redukcija (2/2): Paralelna



◆ Redukcija se može paralelizovati korišćenjem strukture stabla

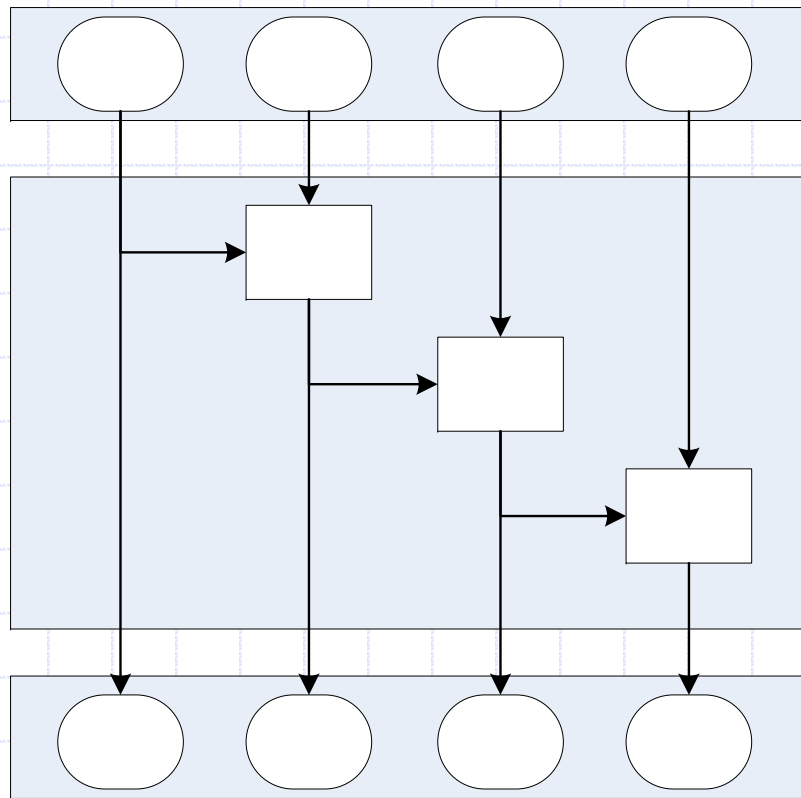
- Promenom redosleda operacija po zakonu asocijativnosti
- Paralelizacija redukcije u strukturu stabla
- Zahteva isti broj operacija kao i serijska verzija
- Može zahtevati više mem.

◆ Optimizacija:

- Lokalna serijska redukcija tehnikom popločavanja
- Međurezultati se kombinuju dodatnom redukcijom

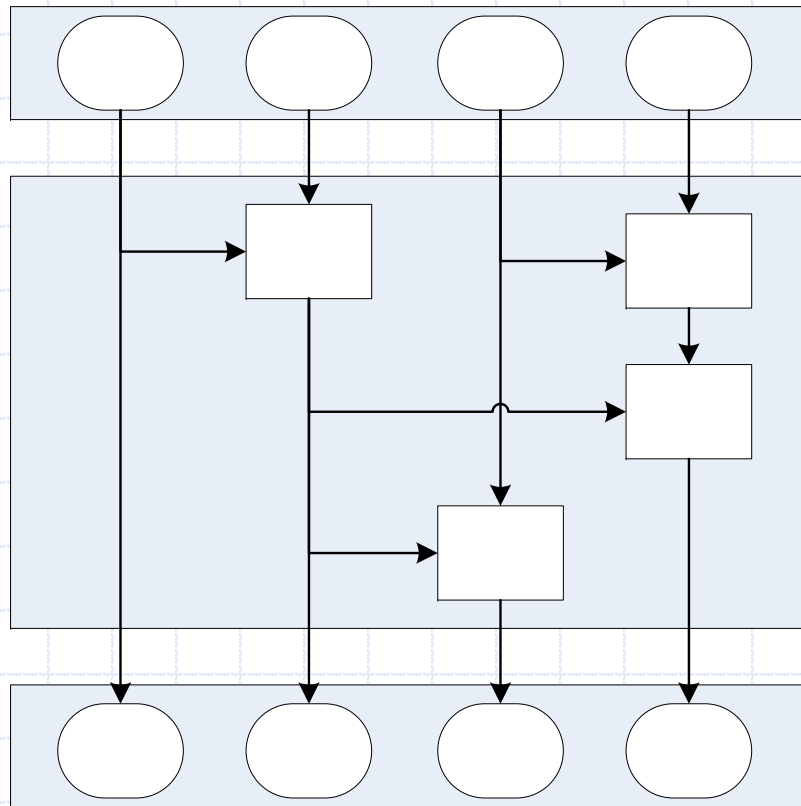


# Skeniranje (1/2): Serijsko



- ◆ Svaki el. na izlazu je redukcija el. do te tačke
- ◆ Mogućnost paralelizacije:
  - Nije očigledna jer
  - Svaka iteracija zavisi od rezultata prehodnih iteracija
- ◆ Skeniranje je spec. slučaj šablona Zamotavanje (Fold)
  - Funkcija naslednika  $f$  služi za prelaz iz prethodnog u tekuće stanje na osnovu nekog ulaza
  - Zamotavanje se može paralelizovati ako je  $f$  asocijativna, npr. oper. „+“

# Skeniranje (2/2): Paralelno



◆ Paralelizacija skeniranja je manje očigledna

- Može zahtevati više posla
- Čak do dva puta više posla
- U najboljem slučaju raspon od najmanje  $\Theta(\lg n)$
- Linearno ubrzanje nije moguće
- Tražiti alternative

◆ Skeniranje =

- Pakovanje + Razbacivanje
- Pakovanje je deterministično, a Razbacivanje nije

# Rekurencija

## ◆ Generalizacija petlje

- ali za sl. gde iteracije mogu biti međusobno zavisne

## ◆ Posmatraju se samo proste rekurencije:

- sa konstantnim odstojanjima između elemenata

## ◆ Slična Obradi suseda, ali:

- susedima se pristupa bilo radi čitanja ili upisa

## ◆ POSLEDIČNA: sl. elem. na osnovu predhodnih

## ◆ Rekurencije koje se mogu paralelizovati:

- 1D rekurencija, čiji el. sadrže asocijativne operatore
- nD rekurencija, koja nastaje iz tela ugnježđenih petlji