

Elektrotehnički fakultet u Beogradu  
Katedra za računarsku tehniku i informatiku

*Predmet:* Multiprocesorski sistemi (13E114MUPS, 13S114MUPS)

*Nastavnik:* dr Milo Tomašević, red. prof.; dr Marko Mišić, vanr. prof.

*Asistent:* Matija Dodović, dipl. ing.

*Ispitni rok:* Avgust 2024.

*Datum:* 05.09.2024.

*Kandidat\*:* \_\_\_\_\_

*Broj Indeksa\*:* \_\_\_\_\_

*Ispit traje 180 minuta, prvih sat vremena nije dozvoljeno napuštanje ispita.*

*Upotreba literature nije dozvoljena.*

Zadatak 1 \_\_\_\_\_/5      Zadatak 6 \_\_\_\_\_/10

Zadatak 2 \_\_\_\_\_/10      Zadatak 7 \_\_\_\_\_/10

Zadatak 3 \_\_\_\_\_/15      Zadatak 8 \_\_\_\_\_/10

Zadatak 4 \_\_\_\_\_/5      Zadatak 9 \_\_\_\_\_/15

Zadatak 5 \_\_\_\_\_/10      Zadatak 10 \_\_\_\_\_/10

**Ukupno na ispitu:** \_\_\_\_\_/100

**Napomena:** Ukoliko u zadatku nešto nije dovoljno precizno definisano, student treba da uvede razumno prepostavku, da je uokviri (da bi se lakše prepoznala prilikom ocenjivanja) i da nastavi da izgrađuje preostali deo svog odgovora na temeljima uvedene prepostavke. Kod pitanja koja imaju ponudene odgovore treba **samo zaokružiti** jedan odgovor. Na ostala pitanja odgovarati **čitko, kratko i precizno**.

\* popunjava student.

---

1. [5] ] Objasniti zašto se ne prave sve složeniji superskalarni procesori.
2. [10] Definisati paralelni programski model. Objasniti šta su implicitni, a šta eksplisitni paralelni programski modeli.

3. [15] Precizno objasniti sve akcije i prelaze između stanja koji se dešavaju prilikom upisa u MESI protokolu. Nacrtati odgovarajući deo dijagrma stanja.
4. [5] Objasniti kako migracija procesa utiče na performanse u sistemu sa održavanjem koherencije.

5. [10] Objasniti motivaciju za osnovnu tehniku smanjivanja širine u *directory* protokolima. Ukratko objasniti funkcionalnost ove tehnike, kao i njenu prostornu složenost.
6. [10] Objasniti i nacrtati interkonekcionu mrežu sa topologijom stabla. Dati vrednosti karakterističnih parametara. Koji je osnovni nedostatak i kako se prevazilazi?

7. [10] Da li postoje razlike u implementaciji rutina za komunikaciju tačno dva procesa i kolektivnih operacija kod MPI biblioteke u zavisnosti od dostupne mrežne topologije? Objasniti na primeru slanja (deljenja) jednog niza korišćenjem MPI\_Scatter poziva i slanja tog istog niza sa nekoliko MPI\_Send operacija.

8. [10] Za priloženi kod koji vrši iteriranje kroz piksele zadate slike, napisati korišćenjem CUDA tehnologije kostur 2D jezgra za izvršavanje na GPU. Navesti poziv takvog jezgra.

```
for (uint16 pixelY = 0; pixelY < height; pixelY++) {  
    for (uint16 pixelX = 0; pixelX < width; pixelX++) {  
        disp = (pixelX * columnSize + pixelY * rowSize);  
        threshold(imgArr, disp);  
    }  
}
```

9. [15] Korišćenjem OpenMP tehnologije, paralelizovati kod u prilogu. Obratiti pažnju na efikasnost i korektnost paralelizacije. Smatrati da su sve promenljive ispravno definisane i inicijalizovana, a memorija alocirana.

```

double epot, vir;
void
forces(int npart, double x[], double f[], double side, double rcoff) {
    int i, j;
    double sideh, rcoffs, xi,yi,zi,fxi,fyi,fzi,xx,yy,zz;
    double rd, rrd, rrd2, rrd3, rrd4, rrd6, rrd7, r148;
    double forcex, forcey, forcez;
    vir = 0.0; epot = 0.0;
    sideh = 0.5*side; rcoffs = rcoff*rcoff;

    for (i=0; i<npart*3; i+=3) {

        xi = x[i]; yi = x[i+1]; zi = x[i+2];
        fxi = 0.0; fyi = 0.0; fzi = 0.0;

        for (j=i+3; j<npart*3; j+=3) {

            xx = xi-x[j]; yy = yi-x[j+1]; zz = zi-x[j+2];
            rd = xx*xx+yy*yy+zz*zz;

            if (rd<=rcoffs) {

                rrd = 1.0/rd;
                rrd2 = rrd*rrd;
                rrd3 = rrd2*rrd;
                rrd4 = rrd2*rrd2;
                rrd6 = rrd2*rrd4;
                rrd7 = rrd6*rrd;
                epot += (rrd6-rrd3);
                r148 = rrd7-0.5*rrd4;
                vir -= rd*r148;
                forcex = xx*r148;
                fxi += forcex;
                f[j] -= forcex;
                forcey = yy*r148;
                fyi += forcey;
                f[j+1] -= forcey;
                forcez = zz*r148;
                fzi += forcez;
                f[j+2] -= forcez;
            }
        }

        f[i] += fxi;
        f[i+1] += fyi;
        f[i+2] += fzi;
    }
}

```

10. [10] Dat je multiprocesorski sistem sa 4 identična procesora, koji koristi *Dragon* protokol za održavanje koherencije keš memorije. Svaka keš memorija ima po 2 ulaza, koji su veličine jedne reči. Preslikavanje je **direktno**. Početne vrednosti podataka su 0. Svaki upis uvećava vrednost izmenjenog podatka za 1. Na početku su sve keš memorije prazne. Data je sledeća sekvenca pristupa memoriji:

1. P0, W, A2	3. P0, R, A0	5. P0, W, A0	7. P0, R, A0
2. P1, W, A0	4. P2, R, A1	6. P1, W, A1	8. P0, W, A1

Napisati stanja koherencije u svim procesorima i stanje memorije posle svake promene i skicirati opisani sistem u trenutku 8. [8 poena]

Da li procesori pristupaju memoriji i kada? Za svaki pristup navesti razlog. [2 poena]

Trenutak 1

P0	P1	P2	P3

Memorija

A0
A1
A2
A3

Pristupi memoriji:

---

Trenutak 2

P0	P1	P2	P3

Memorija

A0
A1
A2
A3

Pristupi memoriji:

---

Trenutak 3

P0	P1	P2	P3

Memorija

A0
A1
A2
A3

Pristupi memoriji:

---

Trenutak 4

P0	P1	P2	P3

Memorija

A0
A1
A2
A3

Pristupi memoriji:

---

**Trenutak 5**

P0	P1	P2	P3

**Memorija**

A0
A1
A2
A3

Pristupi memoriji:

---

**Trenutak 6**

P0	P1	P2	P3

**Memorija**

A0
A1
A2
A3

Pristupi memoriji:

---

**Trenutak 7**

P0	P1	P2	P3

**Memorija**

A0
A1
A2
A3

Pristupi memoriji:

---

**Trenutak 8**

P0	P1	P2	P3

**Memorija**

A0
A1
A2
A3

Pristupi memoriji:

---