Prezime i ime (I \ .		
Prezime i ime i	nnri'		
LICTHIC LINK !	TIDI 7.		

Paralelno programiranje - završni ispit

rješavan

Napomene uz programske zadatke: tekst programa (pseudokod) pisati **čitko i** strukturirano (uvlačenje). Obvezatno kratko opisati **idejno rješenje** programa.

- [] 1. (5) Napišite algoritam za EREW PRAM računalo koji za zadani niz cjelobrojnih vrijednosti duljine n uz najviše n procesora otkriva vrijednost koja se najviše puta javlja u nizu (element s najviše primjeraka iste vrijednosti). Ako takvih elemenata ima više, svejedno je koji se od njih ispisuje. Na raspolaganju su scan i reduce funkcije za proizvoljne operacije. Netrivijalne operacije (npr. one koje uključuju grananja) potrebno je definirati algoritamski. Ocijenite složenost algoritma.
- [] 2. (5) Korištenjem MPI funkcija Send i Recv (skraćena sintaksa) napišite niz instrukcija koji će sve elemente zadanog niza postaviti na srednju vrijednost toga i dvaju susjednih elemenata (indeksi i, i+1, i-1; rubni elementi računaju se samo sa dvije vrijednosti). Svaki MPI proces ima u lokalnoj memoriji samo jedan element niza koji je realna vrijednost. Broj procesa je N, svaki proces ima redni broj ID. Program treba jamčiti ispravnost rada bez obzira na veličinu poruka (ne smije doći do potpunog zastoja zbog redoslijeda slanja i primanja)!

- [] 3. Globalni paralelni evolucijski algoritam izvodi se na P=R+1 procesora (jedan voditelj, R radnika). Veličina populacije je N, a pseudokod jedne iteracije voditelja i radnika prikazan je na slici (evolucijski operatori se zanemaruju). Trajanje evaluacije jedne jedinke je t_c, a parametri komunikacije za jedinke su t_s i t_w. Može se pretpostaviti da evaluacija traje puno više od komunikacije (pa će voditelj neko vrijeme morati čekati na primanje evaluiranih jedinki od radnika).
 - // voditelj
 za (sve radnike)
 posalji N/R jedinki radniku;
 za (sve radnike)
 primi N/R jedinki od radnika;
 // radnici
 primi jedinke od voditelja;
 evaluiraj N/R jedinki;

posalji jedinke voditelju;

- a. (8) Odredite trajanje, učinkovitost i izoučinkovitost jedne iteracije algoritma (uz P = R za izoučinkovitost).
- b. (2) Odredite izraz za broj radnika R koji daje optimalno (najmanje) trajanje jedne iteracije.

[] 4. (8) Paralelni algoritam iterativno računa elemente matrice. Nova vrijednost elementa računa se s pomoću vrijednosti jednog neposrednog susjednog elementa u svakom od 4 smjera, s tim da matrica ima 'spojene' sve bridove (npr. vrijednost elementa A[1,1] računa se pomoću A[1,2], A[1,N], A[N,1] i A[2,1]). Trošak računanja jednog elementa iznosi t_c. Izrazite trajanje izvođenja jedne iteracije na P procesora te učinkovitost i izoučinkovitost algoritma ako je matrica na procesore podijeljena:

a) po retcima (svaki procesor ima jednak broj redaka):

trajanje komunikacije:_______ učinkovitost:______

izoučinkovitost:______

b) po podmatricama jednakih dimenzija:

trajanje komunikacije:_______ učinkovitost:______

izoučinkovitost:_______ učinkovitost:_______

izoučinkovitost:_______ učinkovitost:_______

[] 5. (4) Paralelno računalo plaća se 1 kunu po satu po procesoru. Na raspolaganju nam je paralelni program čije se trajanje izvođenja može izraziti kao $T_p = 5 + 35/P$ (u satima). Čekanje na rezultate programa uzrokuje trošak koji se može opisati izrazom $TR = 15 \cdot T_p$ (u kunama). Koje trajanje izvođenja nam donosi minimalnu ukupnu potrošnju (cijena izvođenja + trošak) i uz koju učinkovitost?

[]6.	(4) Napišite primjer APRAM programa za 3 procesora. Upotrijebite sve četiri vrste instrukcija.
[] 7.	(4) Navedite moguće uzroke neslaganja (nepotpunosti) jednostavnog modela trajanja paralelnog programa u usporedbi sa stvarnom izvedbom programa.
[] 8.	(1) Ukupan broj poruka koje se razmijene u provedbi komunikacijske strukture binarnog stabla
	(npr. algoritam reduciranja) za 2 ^D procesa iznosi
	(1) Kompozicija modula u paralelnim programima može biti
	(1) Uz superlinearno ubrzanje, učinkovitost je (kakvog iznosa?)
	(1) Ukoliko se ubrzanje paralelnog programa mjeri u odnosu na isti program pokrenut na jednom procesoru, radi se o ubrzanju.
	(1) Funkcija izoučinkovitosti opisuje kako se mora promijeniti
	u ovisnosti o promjeni broja procesora kako bi ostala nepromijenjena.
	(1) Faza pridruživanja se provodi ukoliko je broj veći od broja
	(1) Uvišestručavanje računanja je tehnika kojom se ukupna
	količina računanja kako bi se količina komunikacije.
	(1) Pojava zagušenja voditelja u modelu voditelj-radnik moguća je uzbroj radnika.
	(1) TOČNO - NETOČNO: Uz povećavanje količine računanja i nepromijenjene ostale elemente trajanja, učinkovitost programa pada.
	(1) TOČNO - NETOČNO: Trajanje izvođenja paralelnog programa ne ovisi o promatranom procesoru iz skupa svih procesora koji izvode paralalelni program.