UNIVERZITET U BEOGRADU - ELEKTROTEHNIČKI FAKULTET MULTIPROCESORKI SISTEMI (13S114MUPS, 13E114MUPS)



DOMAĆI ZADATAK 1 – OPENMP

Izveštaj o urađenom domaćem zadatku

Predmetni saradnici: Studenti:

doc. dr Marko Mišić Lazar Erić 2019/0235

dipl. ing. Pavle Divović Aleksa Račić 2019/0235

Beograd, novembar 2022.

SADRŽAJ

SA	ADRŽAJ	2
1.	PROBLEM 1 - PRIME	4
	1.1. TEKST PROBLEMA	,
	1.2. DELOVI KOJE TREBA PARALELIZOVATI	
	1.2.1. Diskusija	
	1.2.2. Način paralelizacije	
	1.3. REZULTATI.	
	1.3.1. Logovi izvršavanja	
	1.3.2. Grafici ubrzanja	
	1.3.3. Diskusija dobijenih rezultata	
2.	PROBLEM 2 - PRIME	
۷.		
	2.1. Tekst problema	
	2.2. DELOVI KOJE TREBA PARALELIZOVATI	
	2.2.1. Diskusija	
	2.2.2. Način paralelizacije	
	2.3. REZULTATI	
	2.3.1. Logovi izvršavanja	
	2.3.2. Grafici ubrzanja	
	2.3.3. Diskusija dobijenih rezultata	11
3.	PROBLEM 3 - FEYMAN	12
	3.1. TEKST PROBLEMA	10
	3.2. DELOVI KOJE TREBA PARALELIZOVATI	
	3.2.1. <i>Diskusija</i>	
	3.2.2. Način paralelizacije	
	3.3. REZULTATI	
	3.3.1. Logovi izvršavanja	
	3.3.2. Grafici ubrzanja	
	3.3.3. Diskusija dobijenih rezultata	
4.	PROBLEM 4 - FEYMAN	10
	4.1. TEKST PROBLEMA	
	4.2. DELOVI KOJE TREBA PARALELIZOVATI	
	4.2.1. Diskusija	
	4.2.2. Način paralelizacije	
	4.3. REZULTATI	
	4.3.1. Logovi izvršavanja	
	4.3.2. Grafici ubrzanja	
	4.3.3. Diskusija dobijenih rezultata	
_	PROBLEM 5 - MOLDYN	
5.		
	5.1. TEKST PROBLEMA	
	5.2. DELOVI KOJE TREBA PARALELIZOVATI	
	5.2.1. Diskusija	
	5.2.2. Način paralelizacije	
	5.3. REZULTATI	
	5.3.1. Logovi izvršavania	21

5.3.2.	Grafici ubrzanja2	2
	Diskusija dobijenih rezultata	

1.PROBLEM 1 - PRIME

1.1. Tekst problema

Paralelizovati program koji vrši određivanje ukupnog broja prostih brojeva u zadatom opsegu. Program se nalazi u datoteci **prime.c** u arhivi koja je priložena uz ovaj dokument. Prilikom paralelizacije nije dozvoljeno koristiti direktive za podelu posla (worksharing direktive), već je iteracije petlje koja se paralelizuje potrebno raspodeliti ručno. Obratiti pažnju na ispravno deklarisanje svih promenljivih prilikom paralelizacije. Program testirati sa parametrima koji su dati u datoteci **run**. [1, N]

1.2. Delovi koje treba paralelizovati

1.2.1. Diskusija

U okviru ovog zadatka mozemo uociti fise funkcija od kojih je nama od najveceg interesa prime_number. U ostalim funkcijama i main-u ne postoji delova koda koji bi mogli da budu paralelizovani ili smesteni u task-ove.

1.2.2. Način paralelizacije

Kako imamo 2 for petlje u prime_number funkciji i zabranjena je for direktiva, moramo rucno rasporediti iteracije po nitima. Kako je promenljiva total na kraju for-a povecava i samo tu menja, ona ce biti reduction promenljiva. Uočili smo da je najoptimizovanije rešenje ciklično podeliti dati niz i tako dobiti ravnopravnu raspodelu poslova.

1.3. Rezultati

U okviru ove sekcije su izloženi rezultati paralelizacije problema 1.

1.3.1. Logovi izvršavanja

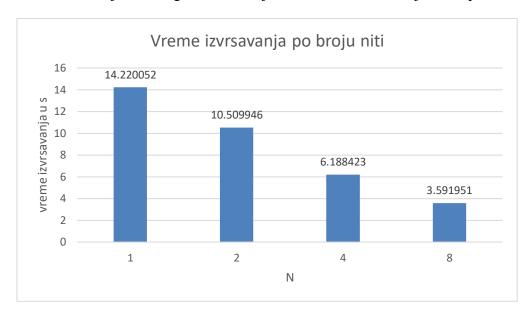
		unoptimized
N	Pi	Time
1	0	0.000125
2	1	0.000001

```
4
    2
         0.00001
8
    4
          0.00001
          0.00001
16
32
    11
         0.00001
64
    18
         0.00001
128
    31
         0.00001
256 54
         0.000003
512
    97
         0.000008
1024 172
         0.000026
2048 309
         0.000092
4096 564
          0.000332
8192 1028 0.001218
16384 1900 0.004714
32768 3512 0.016289
65536 6542 0.05972
131072
         12251 0.227838
5 3
         0.000119
50
   15
        0.00001
500 95
         0.000008
5000 669
         0.000511
50000 5133 0.039446
500000
         41538 3.176562
   0
         0.000104
1
4
   2
         0.00001
16 6
         0.00001
         0.00001
64
   18
256 54
         0.000003
1024 172 0.000026
4096 564
         0.00033
16384 1900 0.004619
65536 6542 0.059847
TOTAL TIME : 3.591951
-----optimized-----
N
   Pi
         Time
1
     0
          0.00011
```

```
0.00001
2
      1
4
      2
            0.00001
      4
            0.00001
8
            0.00001
16
      6
32
      11
            0.00001
64
      18
            0.00001
128
      31
            0.00001
256
      54
            0.00001
512
      97
            0.000002
1024 172
            0.000002
2048
      309
            0.00005
4096 564
            0.000011
8192 1028
           0.000028
16384 1900
           0.000071
32768 3512
           0.00018
65536 6542
           0.000466
131072
            12251 0.001225
5
      3
            0.000069
50
      15
            0.00001
500
      95
            0.000002
5000 669
            0.000014
50000 5133
           0.000313
500000
            41538 0.007572
1
      0
            0.000079
4
      2
            0.00001
16
            0.00001
      6
64
      18
            0.00001
            0.00001
256
      54
1024 172
            0.00003
4096 564
            0.000011
16384 1900
            0.000067
65536 6542
           0.000453
TOTAL TIME : 0.010696
```

Listing 1. Paralelno neoptimizovano i optimizovano izvršavanje programa

U okviru ove sekcije su dati grafici ubrzanja u odnosu na sekvencijalnu implementaciju.



Slika 1. Grafik zavisnosti ubrzanja neoptimizovanog programa za N = 1,2,4 I 8 niti Vreme izvrsavanja po broju niti 0.05 0.045377 0.045 vreme izvrsavanja u s 0.04 0.035 0.028568 0.03 0.025 0.02 0.015832 0.015 0.010696 0.01 0.005 0 2 8 1 4 Ν

Slika 2. Grafik zavisnosti ubrzanja optimizovanog programa za N = 1,2,4 I 8 niti

1.3.3. Diskusija dobijenih rezultata

Sa datih grafika možemo primeniti da je ubrzanje sve uocljivije kako se povecava broj niti i kako se povecava. Takodje, vidi se ogromna razlika izmedju optimizovanog i neoptimizovanog koda.

2.PROBLEM 2 - PRIME

2.1. Tekst problema

Prethodni program paralelizovati korišćenjem direktiva za podelu posla (worksharing direktive). Program testirati sa parametrima koji su dati u datoteci **run**. [1, N].

2.2. Delovi koje treba paralelizovati

2.2.1. Diskusija

Posto se radi o istom zadatku kao problem 1, uzimamo isti deo da paralelizujemo i ostaje isti sekvencijalan deo.

2.2.2. Način paralelizacije

S obzirom da mozemo koristiti worksharing direktive sada koristimo *for* direktivu za dinamicko rasporedjivanje posla po nitima, promenljive ostaju u istom scope-u kao i u primeru 1.

2.3. Rezultati

U okviru ove sekcije su izloženi rezultati paralelizacije problema 12

2.3.1. Logovi izvršavanja

		unoptimized
N	Pi	Time
1	0	0.0001
2	1	0.000002
4	2	0.000001
8	4	0.000001
16	6	0.000002
32	11	0.000001
64	18	0.000001
128	31	0.000002
256	54	0.000003
512	97	0.000009

```
1024 172
         0.000028
2048 309 0.000093
4096 564 0.00036
8192 1028 0.001297
16384 1900 0.004971
32768 3512 0.017499
65536 6542 0.063252
131072
         12251 0.22461
5 3
        0.000099
50 15 0.000002
500 95 0.000009
5000 669 0.000476
50000 5133 0.036138
500000
         41538 2.912212
1
   0
        0.000129
4
   2
         0.00001
16
   6
        0.000008
64 18 0.000001
256 54
        0.000014
1024 172 0.000028
4096 564 0.000363
16384 1900 0.004922
65536 6542 0.063774
TOTAL TIME : 3.330408
-----optimized-----
N Pi Time
1
        0.000069
    0
2
   1 0.000002
   2
        0.000001
8
   4
         0.00001
         0.000001
16
    6
         0.00001
32
    11
64
    18
         0.000002
         0.000002
128
    31
256
         0.000002
    54
512
    97
         0.000002
```

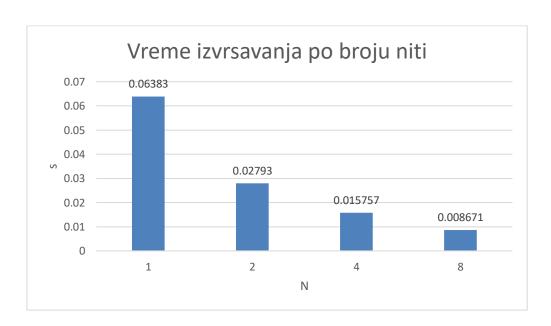
```
1024 172
            0.000003
2048 309
            0.00005
4096 564
            0.00001
           0.000023
8192 1028
16384 1900
           0.000057
32768 3512
           0.00014
65536 6542 0.000359
131072
            12251 0.000945
5
      3
            0.000103
50
            0.000002
      15
500
      95
            0.000002
5000 669
            0.000013
50000 5133
            0.000251
500000
            41538 0.006045
      0
1
            0.000067
4
      2
            0.00001
      6
            0.00001
16
64
      18
            0.000002
            0.000002
256
      54
1024 172
            0.00003
4096 564
            0.000012
16384 1900 0.000072
65536 6542
            0.00047
TOTAL TIME : 0.008671
```

Listing 2. Paralelno neoptimizovano i optimizovano izvršavanje programa

U okviru ove sekcije su dati grafici ubrzanja u odnosu na sekvencijalnu implementaciju.



Slika 3. Grafik zavisnosti ubrzanja neoptimizovanog programa za N = 1,2,4 i 8 niti



Slika 4. Grafik zavisnosti ubrzanja optimizovanog programa za N = 1,2,4 i 8 niti

2.3.3. Diskusija dobijenih rezultata

Sa datih grafika možemo primeniti da je ubrzanje uočljivo i da je sve veće kako je i broj niti veći. Takodje se vidi i ogromna razlika u vremenu izvrsavanja neoptimizovanog i optimizovanog programa.

3. PROBLEM 3 - FEYMAN

3.1. Tekst problema

Paralelizovati program koji vrši izračunavanje 3D Poasonove jednačine korišćenjem Feyman-Kac algoritma. Algoritam stohastički računa rešenje parcijalne diferencijalne jednačine krenuvši N puta iz različitih tačaka domena. Tačke se kreću po nasumičnim putanjama i prilikom izlaska iz granica domena kretanje se zaustavlja računajući dužinu puta do izlaska. Proces se ponavlja za svih N tačaka i konačno aproksimira rešenje jednačine. Program se nalazi u datoteci **feyman.c** u arhivi koja je priložena uz ovaj dokument. Program testirati sa parametrima koji su dati u datoteci

run. [1, N]

3.2. Delovi koje treba paralelizovati

3.2.1. Diskusija

U okviru ovog problema vidimo veci broj funkcija, ali one su sve pomocne koje nam sluze da izvrsimo neke jednostavne matematicke operacije. Zato se one izvrsavaju sekvencijalno, a najveci fokus je na main-u gde ima 6 ugnjezndenih *for* pelji.

3.2.2. Način paralelizacije

Posmatrajuci prve tri for petlje uocavamo da imaju relativno mali broj iteracija, sve tri ukupno do 150-200. Onda smo se skoncentrisali na inutrasnje 3, koje iterariraju do broja N, uradili smo redukciju podataka steps i wt, a paralelizaciju realizovali uz pomoc direktive *for* uz schedule static sa chunksize-om 10 koji smo nasli da je najomptimalniji.

3.3. Rezultati

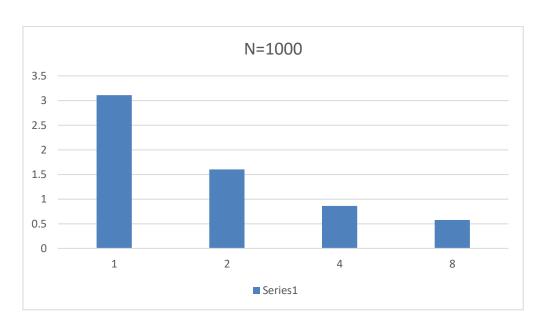
U okviru ove sekcije su izloženi rezultati paralelizacije problema 3.

3.3.1. Logovi izvršavanja

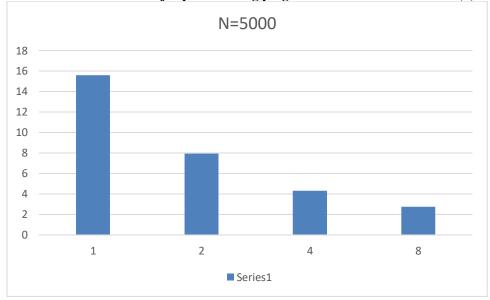
Num	Threads	N	RMS	Time
1	1000	0.021	L717	3.108806
2	1000	0.023	3437	1.60029
4	1000	0.024	1621	0.862008
8	1000	0.028	3722	0.576902
1	5000	0.021	L273	15.592906
2	5000	0.021	L362	7.953312
4	5000	0.021	L628	4.32517
8	5000	0.022	2805	2.761974
1	10000	0.021	L 1	31.161119
2	10000	0.021	L273	15.781168
4	10000	0.021	L362	8.697477
8	10000	0.021	L 62 8	5.249334
1	20000	0.021	L027	62.344694
2	20000	0.021	1	32.263005
4	20000	0.021	L273	17.379135
8	20000	0.021	L362	10.514776

Listing 3.

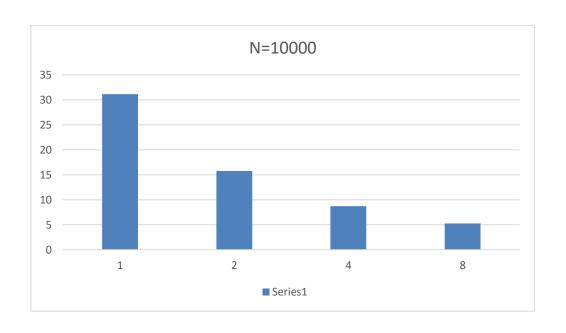
U okviru ove sekcije su dati grafici ubrzanja u odnosu na sekvencijalnu implementaciju.



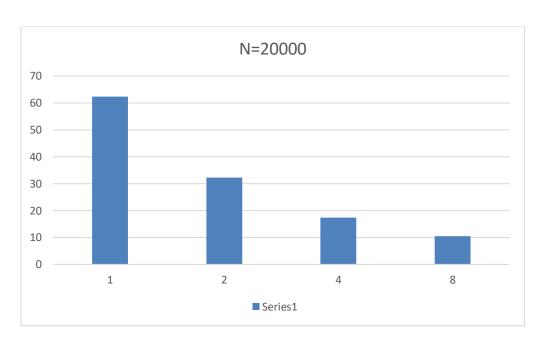
Slika 5. Grafik zavisnosti ubrzanja optimizovanog programa za N = 5000 kada rade 1,2,4 i 8 niti



Slika 6. Grafik zavisnosti ubrzanja programa za N=5000 kada rade 1,2,4 i 8 niti



Slika 7. Grafik zavisnosti ubrzanja programa za N = 10000 kada rade 1,2,4 i 8 niti



Slika 8. Grafik zavisnosti ubrzanja programa za N = 20000 kada rade 1,2,4 i 8 niti

3.3.3. Diskusija dobijenih rezultata

Sa datih grafika možemo primeniti da je ubrzanje uočljivo i da je sve veće kako je i broj niti veći. Takodje, jasno se vidi povecanje vremena izvrsavanja kada se povecava broj N.

4.PROBLEM 4 - FEYMAN

4.1. Tekst problema

Rešiti prethodni problem korišćenjem koncepta poslova (tasks). Obratiti pažnju na eventualnu potrebu za sinhronizacijom i granularnost poslova. Program testirati sa parametrima koji su dati u datoteci **run**. [1, N]

4.2. Delovi koje treba paralelizovati

4.2.1. Diskusija

U okviru ovog problema vidimo veci broj funkcija, ali one su sve pomocne koje nam sluze da izvrsimo neke jednostavne matematicke operacije. Zato se one izvrsavaju sekvencijalno, a najveci fokus je na main-u gde ima 6 ugnjezndenih *for* pelji.

4.2.2. Način paralelizacije

Posto je zadatak da se izvrsi uz pomoc task direktive, jedan task smo stavili da budu 3 najvise ugnjezdene for petlje koje imaju najvise iteracija. Kreiramo tim niti pre početka prve for petlje, zatim direktivom single obezbedimo da samo jedna nit prodje kroz prve 3 petlje i kreira taskove. Izvršili smo paralelizaciju najveće petlje, odnosno unutrašnje petlje, koja zavisi od ulaznog podatka N. Paralelizaciju smo izvršili pomoću task direktive. Posto err deljena između taskova, obezbedili smo sinhronizaciju tako sto smo je stavili u atomic region.

4.3. Rezultati

U okviru ove sekcije su izloženi rezultati paralelizacije problema 4.

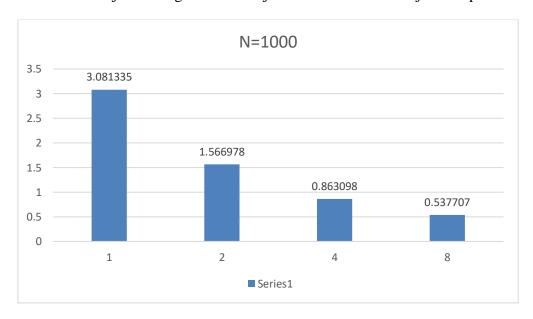
4.3.1. Logovi izvršavanja

Num	Threads	N	RMS	Time
1	1000	0.0222	279	3.081335
2	1000	0.0213	339	1.566978
4	1000	0.0216	693	0.863098
8	1000	0.0218	328	0.537707

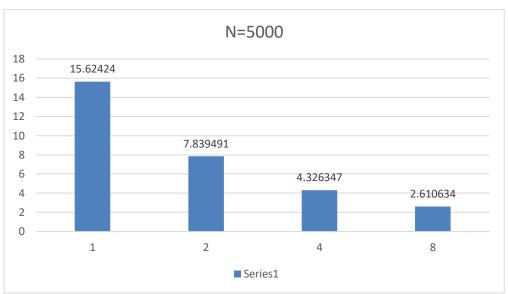
```
1
      5000
            0.021142
                         15.62424
2
      5000
            0.021044
                         7.839491
            0.020859
      5000
                         4.326347
8
      5000
            0.020877
                         2.610634
1
      10000 0.021053
                         31.231582
2
      10000 0.020642
                         15.65313
      10000 0.021124
                         8.657841
      10000 0.020922
8
                         5.226691
1
      20000 0.020913
                         61.261271
2
      20000 0.020939
                         31.218166
      20000 0.020901
                         17.305086
4
8
      20000 0.020976
                         10.45544
```

Listing 4.

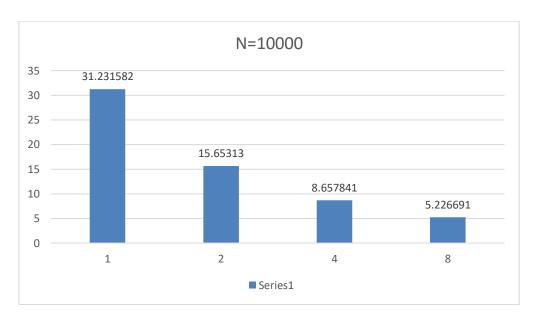
U okviru ove sekcije su dati grafici ubrzanja u odnosu na sekvencijalnu implementaciju.



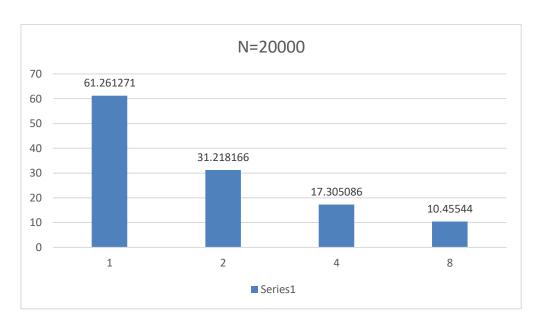
Slika 9. Grafik zavisnosti ubrzanja programa za N = 1000 kada rade 1,2,4 i 8 niti



Slika 10. Grafik zavisnosti ubrzanja programa za N = 5000 kada rade 1,2,4 i 8 niti



Slika 11. Grafik zavisnosti ubrzanja programa za N = 10000 kada rade 1,2,4 i 8 niti



Slika 12. Grafik zavisnosti ubrzanja programa za N = 20000 kada rade 1,2,4 i 8 niti

4.3.3. Diskusija dobijenih rezultata

Sa datih grafika možemo primeniti da je ubrzanje uočljivo i da je sve veće kako je i broj niti veći. Takodje, jasno se vidi povecanje vremena izvrsavanja kada se povecava broj N.

5. PROBLEM 5 - MOLDYN

5.1. Tekst problema

Paralelizovati jednostavan program koji se bavi molekularnom dinamikom. Kod predstavlja simulaciju molekularne dinamike argonovog atoma u ograničenom prozoru (prostoru) sa periodičnim graničnim uslovima. Atomi se inicijalno nalaze raspoređeni u pravilnu mrežu, a zatim se tokom simulacije dešavaju interakcije između njih. U svakom koraku simulacije u glavnoj petlji se dešava sledeće:

- Čestice (atomi) se pomeraju zavisno od njihovih brzina i brzine se parcijalno ažuriraju u pozivu funkcije domove.
- Sile koje se primenjuju na nove pozicije čestica se izračunavaju; takođe, akumuliraju se prosečna kinetička energija (virial) i potencijalna energija u pozivu funkcije forces.
- Sile se skaliraju, završava ažuriranje brzine i izračunavanje kinetičke energije u pozivu funkcije mkekin.
 - Prosečna brzina čestice se računa i skaliraju temperature u pozivu funkcije velavg.
- Pune potencijalne i prosečne kinetičke energije (virial) se računaju i ispisuju u funkciji prnout.

Program se nalazi u datoteci direktorijumu **MolDyn** u arhivi koja je priložena uz ovaj dokument. Program se sastoji od više datoteka, od kojih su od interesa datoteke **main.c** i **forces.c**, jer se u njima provodi najviše vremena. Analizirati dati kod i obratiti pažnju na redukcione promenljive unutar datoteke forces.c. Ukoliko je potrebno međusobno isključenje prilikom paralelizacije programa, koristiti kritične sekcije ili atomske operacije. [1, N]

5.2. Delovi koje treba paralelizovati

5.2.1. Diskusija

U okviru ovog zadatka mozemo uociti fise .c fajlova od kojih je nama od najveceg interesa forces.c i main.c. U ostalim fajlovima se najvise nalazi kod koji ne moze biti apralelizovan.

5.2.2. Način paralelizacije

Paralelizaciju smo uradili u jednom fajlu – forces.c. U fajlu forces.c se odvija najvise izracunavanja. Izvrsili smo paralelizaciju for direktivom i redukciju epot i vir promenjivih. Može nastati problem utrkivanja ukoliko ne obezbedimo sinhronizaciju nad deljenim promenjivama, odnosno članovima niza. To smo izvršili pomoću atomic directive, kojih imao ispred svake promene niza f.

5.3. Rezultati

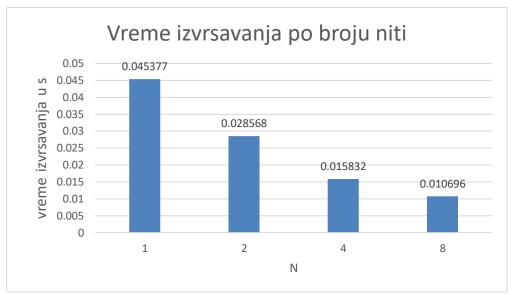
U okviru ove sekcije su izloženi rezultati paralelizacije problema 5.

5.3.1. Logovi izvršavanja

Thread_Num	Time
1	5.866778
2	3.022172
4	1.558719
8	0.903925

Listing 5.

U okviru ove sekcije su dati grafici ubrzanja u odnosu na sekvencijalnu implementaciju.



Slika 13. Grafik zavisnosti ubrzanja programa za N = 1,2,4 I 8 niti

5.3.3. Diskusija dobijenih rezultata

Sa datih grafika možemo primeniti da je ubrzanje sve uocljivije kako se povecava broj niti i kako se povecava.