# Stiskanje slik s pomočjo razvrščanja z voditelji

Projektna naloga pri predmetu Vzporedni in porazdeljeni sistemi in algoritmi

## Nik Prinčič

Mentorji: izr. prof. dr. Patricio Bulić, as. Davor Sluga, as. Rok Češnovar  $2022 \\ {\rm Januar}$ 

# Kazalo

1	Mo	tivacija	4			
2	Opis algoritma					
3	Imp	olementacije algoritma	4			
	3.1	Serijska implementacija	4			
	3.2	Paralelna implementacija na CPE	5			
	3.3	Paralelna implementacija na GPE	5			
4	Rez	zultati	6			
	4.1	Rezultat kompresije	7			
		4.1.1 Primerjava učinkovitosti kompresije	7			
	4.2	Primerjava časa izvjanaj	8			
		4.2.1 Čas izvajanja serijskega algoritma	8			
		4.2.2 Čas izvajanja paralelnega algoritma na CPE	9			
		4.2.3 Čas izvajanja paralelnega algoritma na GPE	10			
		4.2.4 Pohitritev paralelnega algoritma na CPE	11			
		4.2.5 Učinkovitost paralelizacije algoritma na CPE	12			
		4.2.6 Pohitritev paralelnega algoritma na GPE	14			
	4.3	Primerjava vseh implementacij algoritmov	15			
5	Zak	ljuček	15			

## Kazalo slik

1	Slika uporabljena za testiranje	6
2	Rezultat kompresije pri parametri k=64 in n=50	7
3	Rezultat kompresije pri parametri k=16 in n=50	7
4	Izmerjeni časi izvajanja serijske implmentacije algoritma	8
5	Izmerjeni časi izvajanja paralelne implementacija algoritma	
	na CPE	9
6		
	na GPE	10
7	Pohitritev paralelnega algoritma na CPE v primerjavi z seri-	
	jskim	11
8	· ·	12
9	• •	
	na število uporabljenih niti	13
1	0 Pohitritev paralelnega algoritma na GPE v primerjavi z ser-	
	ijskim	14
1	Primerjava vse implementaciji algoritmov	15
	J J J	
T.7	1 / 1 1	
Na	zalo tabel	
1	Primerjava učinkovitosti kompresije	7
2		16
3		
0	olucijo vhodne slike 6016x3384)	17
4	,	18
	izmerjem cost za pararem argoritem na Gr L	10

## 1 Motivacija

Stiskanje slik je postopek, ki s pomočjo različnih tehnik, zmanjša velikost slike. Poznamo več različnih načinov stiskanja, delimo jih na brezizgubne (angl. lossless) in izgubne (angl. lossy). Stiskanje s pomočjo razvrščanja z voditelji spada med transformacijske metode, ki sodijo med izgubne načine kompresije.

### 2 Opis algoritma

Algoritem deluje po principu razvrščanja z voditelji.

- 1. Izberemo število gruč (k) in število iteracij (n)
- 2. Vsaki gruči dodelimo naključen slikovni element
- 3. Za vsak slikovni element izračunam razdaljo do najbližje gruče (uporabimo evklidsko razdaljo) in ga dodelimo tej gruči
- 4. Za vsako gručo izračunamo povprečno barvo vseh pripadajočih slikovnih elementov, ta povprečna barva prestavlja centroido gruče. Če gruči ne pripada noben slikovni element ji priredimo naključnega.
- 5. 3. in 4. korak ponovimo n-krat
- 6. Izhodno sliko sestavimo tako, da vsakemu slikovnemu elementu priredimo barvo pripadajoče gruče

## 3 Implementacije algoritma

#### 3.1 Serijska implementacija

Serijski algoritem je implementiran v jeziku C. Za branje in shranjevanje slike je bila uporabljena knjižnica FreeImage[1]. Vhod v algoritem je slika prebrana s pomočjo knjižnice FreeImage, zapisana je v polju tipa unsigned char, 4 zaporedne vrednosti v polju pa predstavljajo en slikovni element v obliki BGRA. Poleg polja kjer je hranjena slika se uporablja še polje v katerem se harnijo vrednosti centroidov gruč, polje v katerem se za vsak slikovni element hrani indeks gruče kateri pripada, polje v katerem se hrani število slikovnih elementov, ki pripadajo vsaki gruči, ter polje, ki deluje kot akumulator (za vsako gručo se seštevajo vrednosti pripadajočih slikovnih elementov). Postopek izračuna je za seriski algoritem popolnoma enak, kot je opisano v Opis algoritma

#### 3.2 Paralelna implementacija na CPE

Algoritem sem na CPE paraleliziral z uporabo knjižnice OpenMP [2]. OpenMP je aplikacijski programski vmesnik (angl. Application Programming Interface), ki podpira paralelizacijo z deljenim pomnilnikom. Sestavlja ga nabor direktiv za prevajalnik, knjižničnih rutin in globalnih spremenljivk ki vplivajo na izvajanje programa. Osnova za paralelno implemenatcijo je serijska implementacija. pred paralelno sekcijo sem dodal klic funkcije, ki nastavi število niti, ki jih bo OpenMP uporabil za izvajanje kode v paralelni sekciji. Nato pa sem določil katere zanke bom paraleliziral in jim dodal potrebne direktive. Odločil sem se, da paraleliziram

- zanko, ki na začetku gručam dodeli naključne vrednosti. Seveda je ta odločitev pri majhnem številu gruč nesmiselna, pri večjem številu baru pa bi tudi ta del pozitivno vplival na čas izvajanja.
- zanko, ki za vsak piksel računa najbižjo gručo in vrednosti slikovnih elementov prišteva v akumulator izbrane gruče.
- zanko, ki za vsako gručo izračuna povprečno vrednost pripadajočih slikovnih elementov
- zanko, ki v zadnjem koraku izhodni sliki dodeli barve

Pri paralelizaciji druge zanke sem se odločil za sledeči pristop: vsaka nit dobi svojo privatno akumulatorsko polje v katerega lahko prišteva dobljene vrednosti ter polje za štetje pripadnosti gručam, nato pa se v kritični sekciji (#pragma omp critical) privatna polja združijo v globalno. Za ta pristop sem se odločil, potem ko sem najprej prištevanje v akumulatorsko polje izvedel s pomočjo atomičnih operaciji (#pragma omp atomic) in prištevanjem direktno v globalno polje, a z dobljenimi rezultati nisem bil najbolj zadovoljen.

Paralelnim delom kode lahko nastavimo tudi način razvrščanja (angl. schedule), izbiramo lahko med *static*, *dynamic* in *guided*, nastavimo pa lahko tudi *chunk size*. Testiral sem različne kombinacije nastavitev, a najboljše rezulatet sem dobil z privzeto vrednostjo (*schedule(static, iterations / threads*)

#### 3.3 Paralelna implementacija na GPE

Algoritem sem na GPE paraleliziral z uporabo knjižnice OpenCL [3]. OpenCL je ogrodje za pisanje programov, ki se izvajajo na heterogenih sistemih, v tem

primeru se program izvaja na grafični procesni enoti. Osnovni algoritem je bilo potrbno razdeliti v dva ščepca (angl. kernel), v prvem se odvija izračun najbližjih gruč, v drugem pa izračun povprečne barve za vsako gručo, dodal pa sem še tretji ščepec, v katerem se barve gruč aplicirajo na izhodno sliko. Za uporabo tretjega ščepca sem se odločil, saj so vsi potrebni podatki že prisotni na GPE in tako za zagon še enega ščepca ne plačamo nobene časovne kazni. Dodal sem tudi uporabo lokalnega pomnilnika v obeh ščepcih. Velikost delovne skupine sem v prvem ščepcu nastavil na 16 \* 16 (uporabil sem dvodimenzijonalno obliko ščepca), v drugem ščepcu pa sem velikost delovne skupine nastavil na 16 (uporabil sem enodimenzijonalno obliko ščepca).

Prvi ščepec si v lokalni pomnilnik prenese centroide gruč ter vhodno sliko, saj do teh dveh podatkov največkrat dostopa. Drugi ščepec pa si v lokalni pomnilnik prenese akumulatorsko polje barve gruč, ki se je napolnilo v prvem ščepcu.

#### 4 Rezultati

Algoritem sem testiral na eni sliki, ki je podana v osmih različnih dimenzijah. Najmanjša je velikosti 320x240, največja pa 6016x3384. Vse teste sem izvedel dvakrat in izračunal povprečje.

Vse teste sem izvdele pri 50 iteracijah in vrednostih parametra k (število gruč) 16, 32, 64, 128 in 256. Pri paralelni različici na CPE sem te teste ponovil pri različnem številu niti (2, 4, 8, 16, 32 in 64)



Slika 1: Slika uporabljena za testiranje

### 4.1 Rezultat kompresije

Slika 2 predstavlja rezultat kompresije pri parametrih k=64 in n=50 (k—število gruč, n—število iteracij), slika 3 pa rezultat po kompresiji z parametri k=32 in n=50.



Slika 2: Rezultat kompresije pri parametri k=64 in n=50



Slika 3: Rezultat kompresije pri parametri k=16 in n=50

#### 4.1.1 Primerjava učinkovitosti kompresije

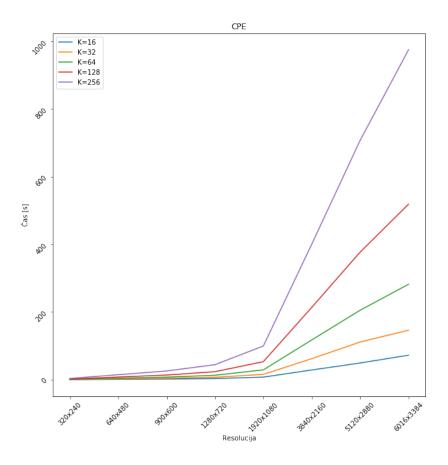
kompresija	Velikost [KB]	Relativna velikost [%]
brez	574	100
k=64	104	18
k=16	41	7

Tabela 1: Primerjava učinkovitosti kompresije

#### 4.2 Primerjava časa izvjanaj

Za paralelno različico na GPE in CPE sem izračunal tudi pohitritev po formuli  $S=t_s/t_p$ , kjer  $t_s$  predstavlja čas izvajanja serijskega programa,  $t_s$  pa čas izvajanja paralelnega programa. Za paralelno različico na CPE pa sem izračunal tudi učinkovitost paralelizacije po formuli E=S/p kjer p predstavlja število niti, ki jih je uporabil paralelni program.

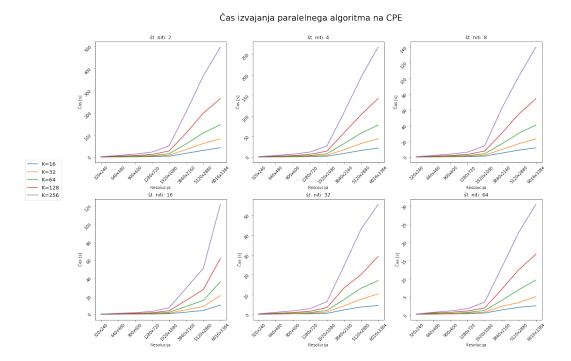
#### 4.2.1 Čas izvajanja serijskega algoritma



Slika 4: Izmerjeni časi izvajanja serijske implmentacije algoritma

Iz grafa lahko opazimo da se čas izvajanja ne povečuje linearno. Podrobni podatki meritev so dostopni v Tabela 2.

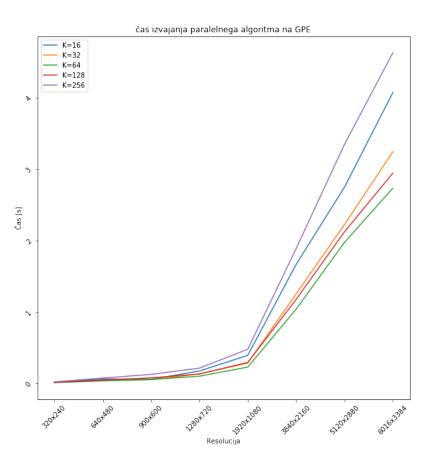
### 4.2.2 Čas izvajanja paralelnega algoritma na CPE



Slika 5: Izmerjeni časi izvajanja paralelne implementacija algoritma na CPE

Pri paralelni implementaciji na CPE, lahko opazimo, da čas izvajanja narašča podobno hitro kot pri serijski implementaciji. Podrobni podatki meritev so dostopni v Tabela 3.

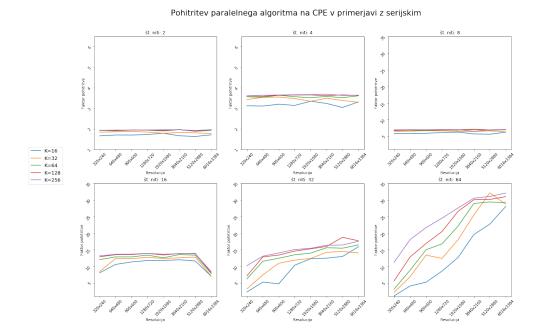
### 4.2.3 Čas izvajanja paralelnega algoritma na GPE



Slika 6: Izmerjeni časi izvajanja paralelne implementacija algoritma na GPE

Pri tej različici algoritma, lahko opazimo ogromno pohitritev, kar je bilo tudi pričakovano. Podobno kot pri paralelni različici na CPE tudi tukaj da čas izvajanja ne narašča linearno, zanimivo pa je tudi, da primer ko uporabimo k=64 izvede najhitreje. Podrobni podatki meritev so dostopni v Tabela 4.

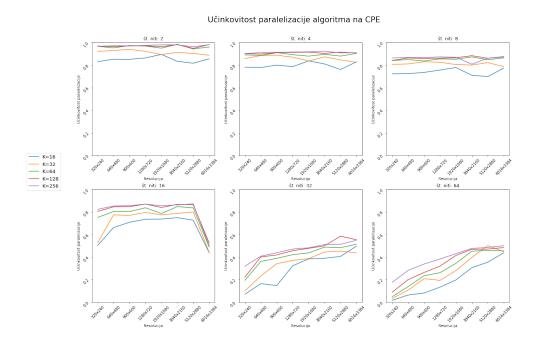
### 4.2.4 Pohitritev paralelnega algoritma na CPE



Slika 7: Pohitritev paralelnega algoritma na CPE v primerjavi z serijskim

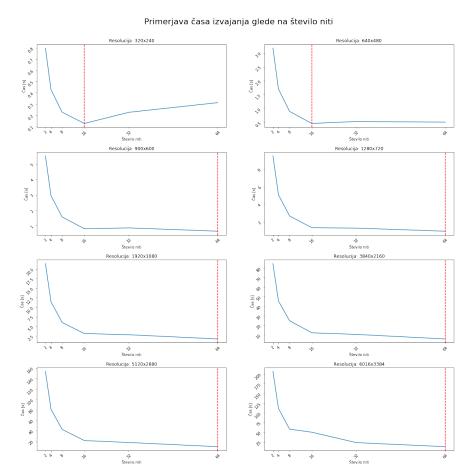
Iz grafa lahko razberemo, da je pri številu uporabljenih niti med 2 in 16 pohitritev dokaj neodvisna od velikosti vhodne slike in števila gruč, pri uporabi 32 in 64 niti pa pohitritev narašča z narščanjem velikosti vhodne slike.

### 4.2.5 Učinkovitost paralelizacije algoritma na CPE



Slika 8: Učinkovitost paralelizacije algoritma na CPE

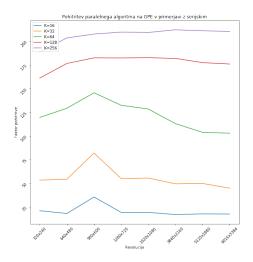
Iz grafa lahko razberemo, da je učinkovitost paralelizacije najvišja ko uporabimo med 2 in 8 niti, pri uporabi 32 in 64 niti pa učinkovitost paralelizacije narašča z večanjem vhodne slike, a nikoli ne preseže 60%.



Slika 9: Primerjava časa izvajanja paralelnega algoritma na CPE glede na število uporabljenih niti

Iz grafa lahko razberemo, da je pri manjših velikostih vhodne slike bolj smiselno uporabiti manjše število niti, pri večjih vhodnih slikah pa nam dodatne niti pripomorejo k krajšemu času izvajanja.

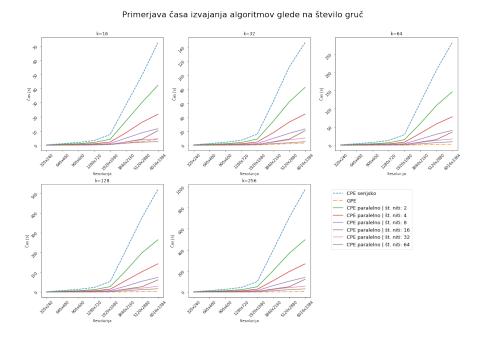
### 4.2.6 Pohitritev paralelnega algoritma na GPE



Slika 10: Pohitritev paralelnega algoritma na GPE v primerjavi z serijskim

Kot je bilo pričakovati je pohitritev na GPE daleč največja, nanjo pa zelo vpliva izbira števila gruč.

#### 4.3 Primerjava vseh implementacij algoritmov



Slika 11: Primerjava vse implementaciji algoritmov

Iz zgornjega grafa lahko razberemo da je GPE v večini primerov najboljša izbira, razen pri vrednosti parametra k 16 in 32, tu je paralelna implementacija na CPE enakovredna ali celo hitrejša. Serijska implementacija je kot je bilo pričakovano najpočasnejša.

## 5 Zaključek

Pri implementaciji algoritmov nisem imel pretiranih težav, vsekakor pa bi se vse tri implmentacije dalo še dodatno optimizirati in izpopolniti. Dobljeni rezultati so v skladu z začetnimi pričakovanji, nekatera manjša odstopanja bi lahko odpravil z večimi ponovitvami testa.

k	n	width	height	time
16	50	320	240	0.294847
16	50	640	480	1.108794
16	50	900	600	1.973933
16	50	1280	720	3.349446
16	50	1920	1080	7.634581
16	50	3840	2160	28.719472
16	50	5120	2880	49.373230
16	50	6016	3384	72.419973
32	50	320	240	0.603921
32	50	640	480	2.397267
32	50	900	600	4.208989
32	50	1280	720	7.191427
32	50	1920	1080	15.787287
32	50	3840	2160	62.176949
32	50	5120	2880	111.323453
32	50	6016	3384	146.253363
64	50	320	240	1.088703
64	50	640	480	4.300878
64	50	900	600	7.574608
64	50	1280	720	13.112517
64	50	1920	1080	29.095130
64	50	3840	2160	117.500101
64	50	5120	2880	205.284920
64	50	6016	3384	281.894440
128	50	320	240	1.972494
128	50	640	480	7.892978
128	50	900	600	13.769792
128	50	1280	720	23.701236
128	50	1920	1080	53.306609
128	50	3840	2160	213.752218
128	50	5120	2880	376.831908
128	50	6016	3384	518.497545
256	50	320	240	3.690027
256	50	640	480	14.744494
256	50	900	600	25.778977
256	50	1280	720	44.433600
256	50	1920	1080	99.583465
256	50	3840	2160	400.276795
256	50	5120	2880	707.024048
256	50	6016	3384	974.444850

Tabela 2: Izmerjeni časi za serijski algoritem

k	$\mid n \mid$	$\mid t \mid$	width	height	$time$
16	50	2	6016	3384	42.311170
16	50	4	6016	3384	21.837430
16	50	8	6016	3384	11.698559
16	50	16	6016	3384	10.325713
16	50	32	6016	3384	4.548478
16	50	64	6016	3384	2.583756
32	50	2	6016	3384	82.374052
32	50	4	6016	3384	44.349629
32	50	8	6016	3384	23.240360
32	50	16	6016	3384	20.699447
32	50	32	6016	3384	10.417131
32	50	64	6016	3384	5.092522
64	50	2	6016	3384	146.743476
64	50	4	6016	3384	77.993739
64	50	8	6016	3384	40.768459
64	50	16	6016	3384	36.027144
64	50	32	6016	3384	17.118555
64	50	64	6016	3384	9.671210
128	50	2	6016	3384	264.031157
128	50	4	6016	3384	142.877569
128	50	8	6016	3384	74.075239
128	50	16	6016	3384	61.678454
128	50	32	6016	3384	29.275641
128	50	64	6016	3384	16.724037
256	50	2	6016	3384	496.833751
256	50	4	6016	3384	267.841966
256	50	8	6016	3384	139.725244
256	50	16	6016	3384	121.488078
256	50	32	6016	3384	55.477770
256	50	64	6016	3384	30.391616

Tabela 3: Izmerjeni časi za paralelni algoritem na CPE (samo za resolucijo vhodne slike  $6016\mathrm{x}3384)$ 

k	$\mid n \mid$	width	height	time
16	50	320	240	0.013855
16	50	640	480	0.060379
16	50	900	600	0.055207
16	50	1280	720	0.171353
16	50	1920	1080	0.390951
16	50	3840	2160	1.665356
16	50	5120	2880	2.748004
16	50	6016	3384	4.074156
32	50	320	240	0.011271
32	50	640	480	0.043974
32	50	900	600	0.051195
32	50	1280	720	0.130372
32	50	1920	1080	0.283080
32	50	3840	2160	1.252147
32	50	5120	2880	2.224572
32	50	6016	3384	3.244167
64	50	320	240	0.009095
64	50	640	480	0.033233
64	50	900	600	0.051973
64	50	1280	720	0.098921
64	50	1920	1080	0.226281
64	50	3840	2160	1.038210
64	50	5120	2880	1.974265
64	50	6016	3384	2.734670
128	50	320	240	0.012230
128	50	640	480	0.044675
128	50	900	600	0.075411
128	50	1280	720	0.129885
128	50	1920	1080	0.291662
128	50	3840	2160	1.174453
128	50	5120	2880	2.122193
128	50	6016	3384	2.944739
256	50	320	240	0.019529
256	50	640	480	0.072409
256	50	900	600	0.124100
256	50	1280	720	0.211816
256	50	1920	1080	0.475633
256	50	3840	2160	1.886382
256	50	5120	2880	3.347723
256	50	6016	3384	4.630481

Tabela 4: Izmerjeni časi za  $^{18}_{\rm paralelni}$  algoritem na GPE

## References

- [1] FreeImage. URL: https://freeimage.sourceforge.io/.
- [2] OpenMP. URL: https://www.openmp.org/.
- [3] opeOpenCL. URL: https://www.khronos.org/opencl/.