UNIVERZA V LJUBLJANI FAKULTETA ZA MATEMATIKO IN FIZIKO

Finančna matematika

Marcel Blagotinšek, Peter Milivojević

Maximum number of edges in a connected graph with n vertices and diameter d

Skupinski projekt Poročilo

Advisers: doc. dr. Janoš Vidali, prof. dr. Riste Škrekovski

1. NAVODILO NALOGE

A connected graph with diameter d on n vertices with the minimal number of edges will be a tree and henceforth, it will have n-1 edges. It will be harder to answer which graphs on a fixed number of vertices n and fixed diameter d have the maximal number of edges. We want to analyse the structure of such graphs. So, for a fixed number of vertices n and a fixed diameter d, when these two values are small, apply an exhaustive search. Next, for larger n and d, apply some metaheuristic. Try to obtain some specific properties of these graphs. Verify for how large n and d your exhaustive search and your metaheuristic implementations are efficient.

2. Opis problema

Zeliva poiskati povezane grafe na n vozliščih s premerom d, ki bodo imeli maksimalno število povezav. Najin cilj je, na podlagi testiranja oz. generiranja, pridobiti kar se da dober vpogled v strukturo teh grafov in posledično ugotoviti, če za njih veljajo kakšne posebne lastnosti. Za majhne vrednosti n in d, se bova problema lotila z generiranjem grafov, za večje pa bova uporabila metodo simulated annealing. Ugotavljala bova tudi efektivnost najinih metod v odvisnosti od vrednosti n in d.

3. Potek Dela

Ideja prve faze projekta t.i. exhaustive search-a je, da z generiranjem vseh možnih povezanih grafov na n vozliščih s premerom d, poiščeva tiste, ki imajo maksimalno število povezav. To bova počela za majhne vrednosti n in d. Kako majhne, bo odvisno od časovne zahtevnosti samega algoritma, kajti je pričakovati, da bo že pri ne malo od 5 večjih vrednostih n algoritem počasen. Na podlagi generiranja grafov za različne n in d bova poskušala ugotoviti kakšne lastnosti, tako strukturne kot vizualne, lahko pripiševa tem grafom. Naraščanje/padanje števila povezav v odvisnosti od števila vozlišč oz. premetra bova prikazala tudi s pomočjo grafa, ki se bo morda obnašal podobno kot kakšna znana funkcija, kar bo vsekakor pomagalo pri oceni števila povezav za večje vrednosti n in d. Kot omenjeno bova poskusila najti kakšno formulo za maksimalno število povezav pri številu vozliščn in premeru d. Tako pridobljene formule, četudi bo morda držala, ne bova dokazovala in jo bova posledično uporabila kot oceno v primeru generiranja grafov. Na koncu bova poleg ugotovitev glede lastnosti grafov v poročilu zapisala tudi pri kako velikih vrednostih n in d je najin algoritem prenehal učinkovito delovati. V drugi fazi projekta se bova problema lotila z metahevristično metodo simulated annealing. Začela bova z nekim začetnim povezanim grafom G, ki bo ustrezal pogojem n in d, nato pa bova dodala povezavo iz množice povezav komplementa grafa G. V kolikor bo premer grafa G+eostal isti, imamo nov graf, ki ima isti premer vendar povezavo več. Ce bo premer novega grafa manjši od d, pa bova poiskala vozlišči u in v na maksimalni razdalji in odstranjevala povezave iz poti med u in v toliko časa, dokler ne bo premer spet d. Seveda se lahko zgodi, da bo premer večji od d, takrat pa bova spet poiskala vozlišči u in v na maksimalni razdalji in dodajala neke povezave na poti med u in v toliko časa, dokler ne bo premer spet d. Povezave bova morala dodajati med ustreznimi vozlišči. Torej, če bo nov premer d-1, bova dodala povezavo med vozliščema na oddaljenosti 2. Pri tem se zavedava, da z neko verjetnostjo v nekem koraku vzameva graf z manj povezavami, ki pa je morda boljše izhodišče za naprej. Tudi tukaj bova začela na manjših vrednostih, in s tem preveriva, če najin algoritem deluje, nato pa n in d povečujeva. Tudi v drugi fazi projekta bova pozorna na efektivnost oz. časovno zahtevnost, ter bova ugotovitve glede tega zapisala v poročilu. Algoritme in programe bova v obeh fazah pisala v CoCalc Jupyter notebook-u.

4. Koda

Komentirana koda programov je dostopna na povezavi.

5. Ugotovitve

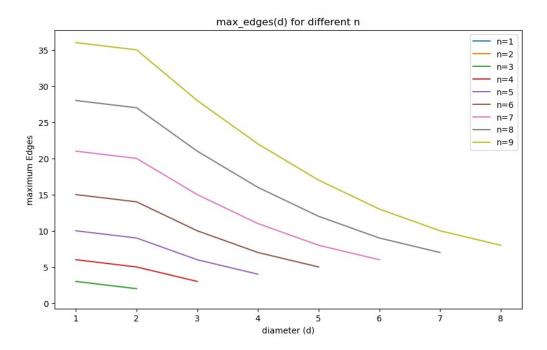
5.1. 1. FAZA - UGOTOVITVE:

Za d=1 ugotovimo, da je ne glede na izbiro števila vozlišč n, iskani graf ravno polni graf in ima posledično $\frac{n(n-1)}{2}$ povezav. V nasledjem koraku hitro ugotovimo, da se pri d=2 število povezav zmanjša le za 1, saj se z odstranitvijo katere koli poljubne povezave v polnem grafu premer poveča na d=2 in ker smo za to potrebovali odstraniti le eno samo povezavo je največje možno število povezav v grafu z n točkami in premerom d=2 enako $\frac{n(n-1)}{2}-1$. Podobno opazimo, da so grafi za premere d=n-1 ravno drevesa s stopnjo 2 in je zato število povezav enako n-1. Tako nas pri dani nalogi v resnici zanimajo predvsem grafi z $d\in\{3,\ldots,n-2\}$. V prvi fazi sva pričela reševati z opazovanjem in računanjem grafov z manjšim številom vozlišč n, pri tem sva si pomagala tudi s kodo iz 4.1.

Napisani algoritem je z uporabo funkcije nauty geng generiral vse povezane grafe na n vozliščih, izločeval tiste, katerih premer ni bil enak d, ter posodabljal spremenljivko z maksimalnim številom povezav ter tem povezavam ustreznemu grafu. Podatke o največjem možnem številu povezav za grafe do 10 vozlišč sva zbrala v tabeli 1 in vrednosti prikazala na spodnjem grafu.

$\mathbf{n} \setminus \mathbf{d}$			Šte	evilo	ро	veza	av		
II \u	1	2	3	4	5	6	7	8	9
2	1								
3	3	2							
4	6	5	3						
5	10	9	6	4					
6	15	14	10	7	5				
7	21	20	15	11	8	6			
8	28	27	21	16	12	9	7		
9	36	35	28	22	17	13	10	8	
10	45	44	36	29	23	18	14	11	9

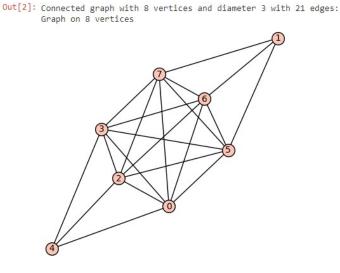
Tabela 1. Število povezav glede na število vozlišč in premer.



SLIKA 1. Maksimalno število povezav v odvisnosti od d pri različnih n.

Z opazovanjem tabele sva na podlagi vzorca uspela za grafe z d>1 zapisati formulo, ki nama pove maksimalno število povezav v grafu z n vozlišči in premerom d t.j. $\frac{(n-d+1)(n-d)}{2}+n-2$. Te formule ne bova dokazovala in jo bova v nadaljnem raziskovanju uporabljala kot oceno, saj vanjo brez dokaza ne moreva biti popolnoma prepričana.

Z nadaljnim opazovanjem generiranih grafov sva opazila, da vsi grafi vsebujejo poln podgraf velikosti n-d+1. Na grafu prikazanem spodaj se to lepo vidi.



SLIKA 2. Graf z 8 vozlišči in premerom 3, ki vsebuje poln podgraf velikosti 6.

Glede učinkovitosti sva ugotovila, da je najin algoritem učinkovit za grafe z številom vozlišč do 9. Od tod naprej traja enostavno preveč časa. Že pri številu vozlišč enako 8, je povezanih grafov kar 251548592.

5.2. 2. FAZA - TESTIRANJE:

Tabela 2. max iteracij = 1000, zacetna temperatura = 1.0, stopnja hlajenja = 0.99

T																				Števi	lo po	oveza	v																					\neg
	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	31	32	33	34	35	36	37	38	39	40	41	42	43	44
n\d 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 144 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31 31 32 33 34 35 36 37 38	171 190 210 231 253 276 300 325 351 378 406 435 465 496 528 561 595	2 5 9 14 20 27 35 44 54 54 65 77 90 104 1135 152 2170 230 252 252 252 299 324 350 465 47 405 465 47 49 405 405 405 405 405 405 405 405 405 405	3 6 10 15 21 28 36 45 55 66 78 91 105 136 136 1371 1990 210 231 253 351 378 406 435 465	4 7 11 16 22 29 37 44 56 67 79 92 106 115 137 154 165 191 214 224 272 285 364 401 426	5 8 12 17 23 26 33 45 57 66 80 87 107 95 129 145 161 162 200 200 200 200 208 23 33 36 33 36 33 36 33 36 33 36 36 36 36	6 9 13 18 24 31 35 46 58 60 72 84 104 1131 150 156 3177 194 180 287 252 231 363 289 336 444	7 10 14 17 25 28 40 39 47 68 58 77 103 134 115 123 130 134 143 158 260 262 257 225 281 244 260 275	8 11 15 19 222 33 3 2 43 53 71 15 58 76 75 135 103 161 129 134 141 160 165 228 226 223 221 1264 239 293	9 12 15 19 27 28 37 37 54 55 61 69 101 19 96 121 119 161 249 138 156 227 202 237 203	10 13 16 20 25 35 35 35 35 36 10 44 103 120 85 104 110 110 110 110 110 110 110 110 110	111 14 177 21 26 30 34 47 47 54 73 63 63 77 84 94 101 116 103 147 121 159 186	12 15 15 19 22 25 31 34 42 57 72 80 88 81 97 100 120 120 121 155 170 195 170 183	13 16 20 25 26 30 35 48 47 54 71 93 99 91 111 130 154	14 14 17 20 28 35 36 42 49 50 77 469 83 86 110 91 110 1124 1124 1142 1152 1145 1152	15 18 21 24 30 36 46 46 46 55 55 68 81 78 93 110 108 109 136 119	16 16 19 23 26 32 26 32 40 65 67 68 78 89 106 119 119 119 119	177 200 244 263 311 334 441 588 445 603 663 664 668 788 995 844 999 941 1113 1138	18 18 21 25 28 32 32 40 48 54 53 63 67 67 81 100 105 108						24 27 30 34 42 57 58 69 68 74	25 25 28 32 34 43 44 48 52 60 66 70 97	26 26 29 32 36 38 47 51 55 65 84 64	27 27 30 33 36 39 46 59 59 59	28 31 34	29 32 35 38 44 47 49 55	30 33 33 33 43 45 50	31 34	32	33 36	34	35 35 38 41	36	37	38	39	40	41	42	43	44
3.7	666 703 741 780 820	665 702 740 779 819 860 902 945	630 666 703 740 780 815 857	553 599 626 667 701 735 765 794	467	333 365 391 441 432 434 479 431	286 287 314 329 362 370 424 404	293 309 271 319 322 315 329 419	216 240 267 252 324 291 285 358	258 210 309 219 278 285 268	197 205 195 201 294 226 281 263	170	158 186 188 198 188 224 208 217	145 157 164 172 165 195 201 213	119 149 181 150 167 196 187	119 128 166 144 152 174 175 195	113 138 116 133 150 137	10 5 10 8 13 0	104 104 104 126 119 138 139	91 97 98 112 135 152 136	93 90 89 98 123 118 136	81 87 94 108 116 104 110	77	68	70	84	59	58	54	50	47	45 48 53 57 60 67	42 46 49 53 55 64	40 44 47 50 53 57 61 63	38	39 42 46 48 52 55	40 43 46 49 53	38 41 44 48 51 54 57	48	46 49	41 44 47 50		43 46	44

Tabela 3. max iteracij = 1000, zacetna temperatura = 1.0, stopnja hlajenja = 0.99

	_																			Štev	ilo n	oveza	v																					\neg
n\d	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	31	32	33	34	35	36	37	38	39	40	41	42	43	44
n\d 2 3 4 5 6 6 7 8 9 10 111 122 133 144 155 166 177 18 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31 31 32 24	171 190 210 231 253 276 300 325 351 378 406 435 465	2 5 9 14 20 27 35 44 54 65 77 90 104 119 135 152 170 189 209 230 252 275 299 324 43 44 44 46 46 46 46 46 46 46 46 46 47 47 48 48 48 48 48 48 48 48 48 48 48 48 48	3 6 10 15 21 28 36 45 55 66 78 91 105 120 136 153 171 190 231 253 276 300 3 25 3 55 3 55 4 66 4 55 4 55 4 55 5 5 5 66 6 10 10 10 10 10 10 10 10 10 10 10 10 10 1	4 7 11 16 22 28 37 46 67 79 88 81 100 121 137 154 168 179 193 224 244 263 289 306 334 379 403 403 404 404 404 404 404 404 404 404	5 8 12 17 23 30 38 47 54 68 80 93 99 119 132 145 148 136 188 221 145 258 290 275 323 38 345	6 9 13 18 21 31 31 31 46 51 69 77 130 122 127 130 174 151 132 244 172 293 193 193 252 238	7 10 14 18 25 30 32 39 44 44 68 80 65 83 81 167 155 134 149 147 188 165 185 207 207 207 207 207 207 207 207 207 207	8 111 15 18 23 33 48 60 57 62 70 78 113 94 122 124 121 126 148 156 168 200 197	9 12 16 21 24 34 37 51 45 52 80 72 92 96 121 106 112 147 147 166 143 155	10 13 17 22 28 31 35 42 49 53 54 68 73 75 94 1300 110 124 128 129 182 161	11 14 18 23 25 30 34 42 48 56 69 71 81 77 89 2 102 102 131 133 157	12 15 19 22 27 44 44 49 58 63 79 85 103 105 121 126	13 16 20 23 31 32 41 43 51 60 52 70 104 74 76 92 102 102 112	14 17 21 24 27 33 36 42 47 50 66 63 64 77 77 92 91 108 115	15 18 21 25 28 32 47 64 66 69 66 78 97 101 104	16 19 22 26 38 36 38 47 49 54 62 59 71 79 80 95	17 20 24 27 32 33 41 53 51 55 64 70 96	18 21 25 27 33 34 42 43 53 51 57 60 84	19 22 26 29 32 38 38 43 59 61 55 70 66	20 20 23 26 30 34 38 41 44 49 54 60 70	21 24 27 30 34 45 56 58 61	222 255 288 311 440 399 411 505 60	23 26 29 32 36 41 44 45 51 53	24 27 31 36 37 41 44 50	25 28 31 35 37 42 46	26 29 32 35 41 44	27 30 33 37 44	28 31 35 38	29 32 35	30	31		33	34	35	36	37	38	39	40	41	42	43	44
3 2 33 34 35	496 528 561 595	495 527 560 594	465 496 528 561	417 448 472 478	345 397 344 420	238 304 325 352	$207 \\ 253 \\ 313 \\ 310$	197 203 238 211	155 172 194 182	161 171 198 242	1 57 1 76 1 79 1 61	124 152 138 153	112 120 149 159	115 116 123 132	10 4 9 4 11 3 11 2	95 99 103 136	83 90 93 105	84 98 89 97	66 90 84 80	70 85 73 77	61 70 70 88	60 60 74 73	53 60 61 75	50 58 56 62	46 49 51 67	44 47 50 62	44 43 49 51	38 41 43 49	$\begin{array}{c} 35 \\ 41 \\ 42 \\ 45 \end{array}$	33 36 39 43	34 37 43	38		34										
36 37 38 39 40 41	703 741 780	665 702	630 666 703 741	695	3 76 4 78 517 543 551 588	417		249	218 203 242 256 266 277	220 198 209 233 255 331	184 223	140 167 215 191 207 238	149 167 160 179 195 208	145 145 144 164 190 178	122 127 141 154 158 201	120 136 143	107 115 112 123 163 142	93 109 116 135 120 132	1 14 1 13	94 94 109 114 116	83 88 95 107 105 113		70 81 86 89 91 112	69 83 82 86 103	61 72 77 85 83 81	66 63 71 68 78 81	60 61 72 67 72 75	50 54 59 64 65 73	52 55 59 70	50 57 59 61	46 51 56 56	45 49 52	42 46 48 54	40 43 46 54	35 38 41 44 47 50	$rac{4}{4}rac{2}{5}$	43		39 42	40				
4 2 4 3 4 4 4 5	861 903 946 990	860 902 945	8 19 8 57	720 755 781	571 713 608 682	443 509 477	$427 \\ 426 \\ 409$	384 337	283 301 319	293 263 269 303	243 256 254	219 284 285 258	$212 \\ 221 \\ 197$	180 185 205 222	179 186 179 222	18 2 1 5 5 1 9 7 1 8 0	137 146 176	139 157 169 174	132 132 153	118 130 129 154	116 124 130 138	115 129 114	108 128 114 121	101 98 108 123	85 103 105 111	84 91 102 103	88 95 87 94	85 79	73 77 82	72 72 85	68 70 73	64 67 72	62 68 71	57 62	57 57 65	55 56 60	50 53 57	47 50 57	45 49 52	43 47 49	47		43 46	44

Tabela 4. max iteracij = 1000, zacetna temperatura = 1.0, stopnja hlajenja = 0.99

Tabela 5. max iteracij = 1000, zacetna temperatura = 1.0, stopnja hlajenja = 0.99

Tabela 6. max iteracij = 1000, zacetna temperatura = 1.0, stopnja hlajenja = 0.99

Tabela 7. max iteracij = 1000, zacetna temperatura = 1.0, stopnja hlajenja = 0.99

	, [Št	e vilo	pov	ezav													_		_	_	_			_	\neg
n	(d 1	Т	2	3	4	5	6	17	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	31	32	33	34	35	36	37	38	39	40	41	42	43	44
n	22 1 33 3 34 6 55 1 65 1 77 2 23 8 28 28 36 0 4 31 5 32 6 6 33 78	5 1 8 5 5 5 5 7	2 5 9 14 20 27 35 44 54 65 77 90 104	3 6 10 15 21 28 36 45 55 66 78 91	4 7 11 16 22 29 37 46 56 67	5 8 12 17 23 30 38 47	6 2 9 7 13 8 18 9 24 1 31 7 39 7 48	1 1 1 1 2 2 3 4 4	7 0 4 9 5 2	8 11 15 20 26 33 41	9 12 16 21 27 34	10 13 17 22 28	11 11 14 18 23	12 15 19	13 13 16	14	15	16	17	18	19					24	25	26	27	28	29	30	31	32	33	34	35	36	37	38	39	40	41	42	43	44
1 1 1 1 1 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2	6 12 7 13 8 15 9 17 0 19 1 21 2 23 3 25 4 27 5 30 6 32 7 35 8 37 9 40	10 : 6 : 6 : 6 : 6 : 6 : 6 : 6 : 6 : 6 :	119 135 152 170 189 209 230 252 275 299 324 350 377 405	105 120 136 153 171 190 210 231 253 276 300 3 25 3 51 3 78	9 2 106 1 21 137 1 54 1 72 191 211 232 254 277 301 3 26 3 52	80 93 10 12: 138 15: 17: 19: 21: 23: 25: 27: 30: 3 2:	1 69 7 94 2 103 8 1 2 5 133 3 1 5 2 1 7 2 193 3 213 5 23 8 25 2 27 7 303	5 7 7 8 8 9 9 1 1 6 1 4 1 1 3 1 1 3 1 1 3 1 4 2 1 6 2 2 1 3 2 8 3 2 8	90 2 5 5 5 99 224 440 557 75 94 441 4335 57	50 60 71 83 96 110 125 141 158 176 195 215 236 258	42 51 61 72 84 97 111 126 142 159 177 196 216 237	35 43 52 62 73 85 98 11 2 127 143 160 178 19 7 21 7	29 36 44 53 63 74 86 99 113 128 144 161 179	24 30 37 45 54 64 75 87 100 114 129 145 162	20 25 31 38 46 55 65 76 88 101 115 130 146 163	17 21 26 32 39 47 56 66 77 89 102 116 131	103 117 132		17 20 24 29 35 42 50 59 69 80 92		19 22 26 31 37 44 52 61 71 82	20 23 27 32 38 45 53 62 72	21 24 28 33 39 46 54 63	22 25 29 34 40 47 55	23 26 30 35 41 48	24 27 31 36 42	25 28 32 37	26 29 33	27	28																
3 3 3 3 3 3 3 3 3 3 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4	1 46 2 49 3 52 4 56 5 59 6 63 7 66 8 70 9 74 0 78 1 82 2 86 3 90	5 4 6 8 1 1 1 5 1 5 1 6 6 6 6 6 6 6 1 1 1 1 1 1	464 495 527 560 594 529 565 702 740 779 819 860 902	465 496 528 561 595 630 666 703 741 780 8 20	3 79 4077 4366 4666 4977 5 29 562 5 966 6 31 6 667 7 704 7 742 7 81 8 821 8 62 9 9 9 4	386 408 431 461 498 530 563 591 633 668 703 743 8 23	0 35 8 38 7 40 7 43 8 46 9 49 3 53 7 56 2 59 8 63 7 70 2 74 2 78	4 3 3 4 3 5 4 3 5 6 6 6 6 6 7 4 7 6 3 7 6	29 555 8 2 110 339 559 500 33 2 35 5 70 70 70 77	305 330 356 383 411 440 470 501 533 566 600 635 671	259 28 2 30 6 33 1 35 7 38 4 41 2 50 2 53 4 56 7 60 1 63 6 67 2 70 9	283 307 332 358 385 413 442 472 503 535 568 602	239 261 284 308 333 359 386 414 443 473 504 536 603	219 240 26 2 28 5 30 9 33 4 36 0 38 7 41 5 44 4 47 4 50 5 53 7	220 241 263 286 310 335 361 388 416 445 475	18 2 20 1 22 1 24 2 26 4 28 7 31 1 33 6 36 2 38 9 41 7 44 6 47 6	183 202 222 243 265 288 312 337 363 390 418 447	166 184 203 223 244 266 289 313 338 364 391 419 448	150 167 185 204 224 245 267 290 314 339 365 392	1 20 1 35 1 51 1 68 1 86 2 05 2 25 2 46 2 68 2 91 3 15 3 40 3 66 3 93	94 107 121 136 152 169 187 206 247 269 292 316 341 367	83 95 108 122 137 153 170 188 207 227 248 270 293 317 342 368	73 84 96 109 123 138 154 171 189 208 228 249 271 294 318 343	155 172 190 209 229 250 272 295	156 173 191 210 230 251	126 141 157	113 127 142 158 175 193 212 232	143 159 176 194	1 29 1 4 4 1 6 0	31 35 40 46 53 61 70 80 91 103 116 130 145 161 178	29 32 36 41 47 54 62 71 81 92 104 117 131 146 162 179	$\frac{118}{132}$	31 34 38 43 49 56 64 73 83 94 106 119 133	32 35 39 44 50 57 65 74 84 95 107	33 36 40 45 51 58 66 75 85 96 108 121	34 37 41 46 52 59 67 76 86 97	35 38 42 47 53 60 68 77 87 98	36 39 43 48 54 61 69 78 88	37 40 44 49 55 62 70 79	38 41 45 50 56 63 71	39 42 46 51	40 43 47 52 58	41 44 48 53	42 45 49	43 46	

Tabela 8. max iteracij = 1000, zacetna temperatura = 1.0, stopnja hlajenja = 0.99

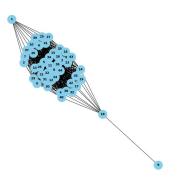
Tabela 9. max iteracij = 1000, zacetna temperatura = 1.0, stopnja hlajenja = 0.97

	_																			Štev	ilo n	oveza	v																					\neg
n\d	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	31	32	33	34	35	36	37	38	39	40	41	42	43	44
n\d 2 3 4 5 6 7 8 9 10 111 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31 31 32	171 190 210 231 253 276 300 325 351 378 406 435 465	2 5 9 14 20 27 35 44 54 65 77 90 104 119 135 152 170 189 209 230 252 275 299 324 43 44 44 46 46 46 46 46 46 46 46 46 47 47 48 48 48 48 48 48 48 48 48 48 48 48 48	3 6 10 15 21 28 36 45 55 66 78 91 105 120 136 153 171 190 231 253 276 300 3 25 351 378 406 435 445 45 45 45 45 45 45 45 45 45 45 45 4	4 7 111 16 222 299 377 46 667 799 103 115 137 142 172 185 207 214 268 291 332 376 332 376 343 343 343 343	5 8 12 17 23 30 38 46 57 68 64 89 107 110 138 139 173 226 233 226 210 272 253 258 296 296 296 296 296 297 297 297 297 297 297 297 297 297 297	6 9 13 18 24 31 39 48 55 66 84 108 120 104 153 171 140 19 2 21 7 213 198 217 217 228 1	7 10 14 19 24 28 35 41 59 56 57 67 82 106 103 112 126 154 154 180 224 216 216	8 111 15 20 23 30 39 50 48 51 67 75 83 86 77 141 114 120 156 153 159 173 227 198	9 12 16 19 25 30 40 39 44 57 62 94 99 95 110 106 133 145 135 151	10 13 17 20 28 34 35 69 67 68 69 130 92 113 118 117 127 130 187	11 14 18 21 25 32 46 51 60 62 68 82 69 95 92 117 138 130 124 156	12 15 19 22 27 33 35 42 49 57 55 61 68 77 103 100 120 113 132 117	13 16 19 23 27 32 42 41 53 64 69 68 81 97 84 85 94 114	14 17 21 24 27 32 38 40 47 63 58 73 74 78 84 11 23 96 109	15 18 22 24 29 36 40 42 45 66 61 65 68 70 83 92	16 19 23 26 29 41 41 48 54 57 70 68 69 83 103	17 20 24 26 32 32 33 38 42 50 61 63 66 87 81	18 21 24 28 31 37 40 45 63 57 58 60 72 93	19 22 26 28 36 38 41 43 48 56 61 66 67	20 20 23 27 29 33 37 41 47 61 52 968	21 24 28 30 34 42 45 50 53 57 63	22 25 29 31 35 40 41 44 45 51	23 26 29 32 35 40 44 49 56	24 27 30 33 37 40 44 54	25 28 32 34 40 43 45	26 29 32 37 40 43	27 30 33 37 40	28 31 35 38	29 32 35	30 33	31		33	34	35	36	37	38	39	40	41	42	43	44
		495 527 560		430 456 482				198 191			156 139 152																			33 36 39	34 37	3 2 3 5 3 8	33 36	34										
36 37 38 39	630 666 703 741	6 29 66 5 70 2 74 0	595 630 666 703	53 2 56 9 59 1 64 7	431 413 468 516	346 312 336 386	266 281 292 357	239 254 266 262	219 238 254 278	215 230 217 231	166 218 196 246	156 164 169 206	134 180 165 165	132 141 145 162	116 134 140 158	122 136 129 129	103 115 129 149	117 118 118 122	106 94 115 106	86 91 93 99	87 84 94 107	76 78 83 89	79 80 79 82	63 81 83 90	62 64 72 76	61 62 65 71	56 63 63 68	55 56 57 66	49 51 54 62	46 49 52 59	44 46 51 58	41 44 49 52	39 42 46 48	37 40 44 47	41 44	42		38						
40 41 42 43 44 45		$902 \\ 945$	780 8 20 8 61 9 03	73 1 77 6 83 2	512 597 653 734 737 718	455 534 540	358 446 460 441		257 302 305 345	$\frac{286}{321}$	232 287 249 279	219 208 222 213 248 247		162 189 200 185 233 214	167 155 180 188 187 269	154 149 169 194 180 184	1 55 1 43 1 83 1 77	114 134 158 159 152 184	119 162 140 166	11 5 11 4 129 14 2 13 2 15 2		117 123 137	95 93 13 2 10 5 127 121	95 98 94 103 108 112	78 86 94 105 97 114	79 75 90 88 99 117	86 78 81 90 90 98	72 76 80 78 90 94	72 81 76	69 77 86	64	55 60 64 69 73 75		60 72	50 55 57 63	49 51 55 60	46 49 52 56	4 5 4 8 50 53	45 48 52	46 49	47		43 46	44

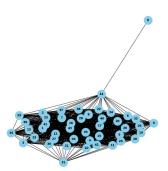
Tabela 10. max iteracij=2000,zacetna temperatura =1.0,stopnja hlajenja =0.99

Tabela 11. max iteracij=2000,zacetna temperatura =1.0,stopnja hlajenja =0.99

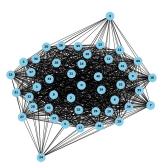
Gornje tabele so rezultat testiranja pri različnih parametrih (navedenih v opisu tabel), spodaj pa so slike nekaterih grafov iz tabel. Potrdiva lahko hipotezo o vsebovanosti kompletnih podgrafov ter vidiva, da najina ocena za maksimalno število povezav drži. Pri 1000 iteracijah je metahevrističen algoritem prenehal biti učinkovit, a sva vseeno naredila še testiranje pri 2000 iteracijah, ter dobila enako ustrezne rezultate, ki niso nasprotovali hipotezi.



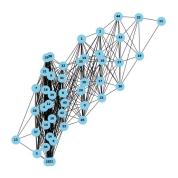
SLIKA 3. n=45, d=5, št. povezav = 706 in 1000 iteracij, št. povezav po formuli = 863.



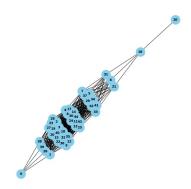
SLIKA 4. n=45, d=4, št. povezav = 859 in 1000 iteracij, št. povezav po formuli = 904.



SLIKA 5. n=45, d=3, št. povezav = 914 in 1000 iteracij, št. povezav po formuli = 946.



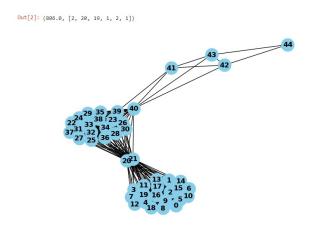
SLIKA 6. n=45, d=8, št. povezav = 425 in 2000 iteracij, št. povezav po formuli = 746.



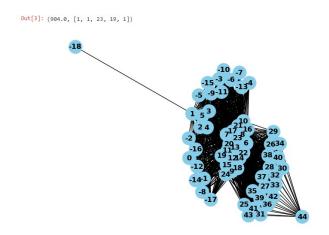
SLIKA 7. $n=45,\ d=7,\ {\rm \check{s}t.}$ povezav = 571 in 2000 iteracij, ${\rm \check{s}t.}$ povezav po formuli = 784.

S pomočjo testiranja sva ugotovila, da so optimalni grafi za najin problem »vedno« iste značilne oblike. To lahko trdiva zgolj na podlagi testiranja za majhne in velike n, dokazovala tega ne bova. Za demonstracijo najinih domnev lahko vzamemo fiksen n in npr. d = 5. Označimo z x_1, x_2, \ldots, x_6 zaporedje kompletnih podgrafov, iz katerega je po najinih domnevah sestavljen optimalen graf, ki bo za fiksen n in d=5 imel maksimalno število povezav. V vrstnem redu kot našteti bojo te podgrafi povezani med sabo v domnevno optimalnem grafu. Povezav med vozlišči iz nesosednih kompletnih podgrafov ni. Za $i=1,2,\ldots,6$ naj x_i ne bo oznaka za kompleten podgraf, ampak naj bo to tudi število vozlišč v njem. x_i interpretiramo kot »žakelj« x_i -tih vozlišč. Torej pri fiksnem n dobimo pogoj $x_1 + x_2 + \ldots + x_6 = n$, vemo pa tudi, da je v zaporedju med x_i in x_{i+1} , torej med i-tim in i+1-tim podgrafom povezav $x_i x_{i+1}$. Znotraj i-tega podgrafa pa je $\binom{x_i}{2}$ povezav, ker je graf kompleten. Ugotovila sva torej, da bi bil lahko najin problem analitičen, namreč lahko ga zastavimo kot maksimitiranje ciljne funkcije max $\sum_{i=1}^{5} x_i \cdot x_{i+1} + \sum_{i=1}^{6} {x_i \choose 2}$ pri pogoju $x_1 + x_2 + \ldots + x_6 = n$. V repozitoriju se nahaja koda za program, ki s pomočjo metahevristične metode simulated anneling išče optimalne grafe pri danem n in d, upošteva pa, da iščemo grafe zgoraj omenjene oblike. Ker sva problem prevedla na iskanje maksimuma zgornje funkcije pri omenjenem pogoju, dobimo hitreje rezultate, ki so optimalnejši v primerjavi s prejšnimi. Algoritem je tudi učinkovitejši, namreč sedaj lahko izvajava testiranja s 100000 iteracijami, ki se izvedejo veliko hitreje kot prejšni algoritem, ki je že pri 2000 iteracijah potreboval preveč časa in ni bil učinkovit. Spodaj so prvo prikazani rezultati za iste parametre n in d kot prej.

Pri spodnjih testih so parametri nastavljeni sledeče: max iteracij = 100000, zacetna temperatura = 1 in stopnja hlajenja = 0.9999999.

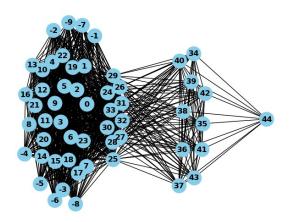


SLIKA 8. n=45, d=5, št. povezav = 806 in 100000 iteracij, št. povezav po formuli = 863.



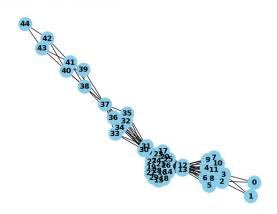
SLIKA 9. n=45, d=4, št. povezav = 904 in 100000 iteracij, št. povezav po formuli = 904. UJEMANJE!

Out[4]: (946.0, [1, 33, 10, 1])



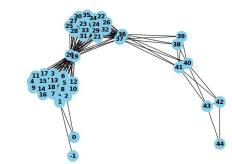
SLIKA 10. n=45, d=3, št. povezav = 946 in 100000 iteracij, št. povezav po formuli = 946. UJEMANJE!

Out[5]: (548.0, [2, 2, 10, 18, 6, 1, 3, 2, 1])



SLIKA 11. n=45, d=8, št. povezav = 548 in 100000 iteracij, št. povezav po formuli = 746.

Out[6]: (700.0, [1, 1, 1, 18, 17, 4, 2, 1])



SLIKA 12. n=45, d=8, št. povezav = 700 in 100000 iteracij, št. povezav po formuli = 784.

Tudi drugi metahevristični algoritem potrjuje najine domneve glede oblike grafov, ki bojo optimalni pri fiksnih parametrih n in d. Pri zgornjih testiranjih se je celo

zgodilo, da je po 100000 iteracijah prišlo do ujemanja s formulo, grafa v teh primerih pa sta bila iste oblike. Zunanja kompletna podgrafa v zaporedju podgrafov sta bila velikosti 1. To nakazuje na to, da so kompletni podgrafi v krajiščih čim manj napihneni, notranji pa čim bolj. Glede časovne zahtevnosti je drugi algoritem vsekakor bolj učinkovit, tako da je bila prevedba problema na maksimiziranje ciljne funkcije pri pogoju smiselna.