

Adjacency metric dimension z dodatkom

Sara Hardi, Mia Čakarova

13. december 2024

1 Uvod

Najina naloga je bila na primerih analizirati *adjacency metric dimension*, $\dim_A(G)$, različnih grafov. Analizo sva delali v programu CoCalc. Osredotočili sva se na grafe s 3 do 10 vozlišči.

$\dim_A(G)$ iščemo s pomočjo CLP, zato sva ga tudi zapisali kot kodo:

Algorithm 1 Izračun dimenzije sosednosti $\dim_A(G)$ s CLP

```
1: procedure DIM_A( $G$ )
2:    $V \leftarrow$  seznam vozlišc grafa  $G$ 
3:    $p \leftarrow \text{MixedIntegerLinearProgram}(\text{maximization}=\text{False})$  #uporabimo CLP z minimizacijo
4:    $x = \{0,1\}$  #definiramo binarno spremenljivko
5:    $M = \text{matrika\_sosednosti}$ 
6:    $\sum_{v \in V} x[v]$ 
7:   for each  $v, w$  in  $V$  do
8:     if  $v \neq w$  then
9:       Dodaj pogoj  $(\sum_{u \in V} |M[u][v] - M[u][w]| \cdot x[u] + x[v] + x[w] \geq 1)$ 
10:    end if
11:  end for
12:  Reši CLP
13:   $S \leftarrow \{v \in V \mid p.\text{get\_values}(x[v]) = 1\}$  #Določimo množico  $S$ 
14:  Izpiši moč množice  $S$  in  $S$ 
15: end procedure
```

2 Grafi z $\dim_A(G) = 1, 2$ oz. 3

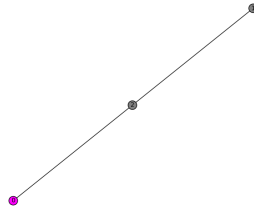
Najprej sva se osredotočili na grafe, ki so imeli dimenzijo sosednosti enako 1, 2 oz. 3. Da bi nama analiza bila lažja, sva kodo dopolnili:

Algorithm 2 Analizira grafov z dimenzijo 1, 2 oz. 3

```
1: procedure FUNKCIJA( $\text{min\_vozlisca}, \text{max\_vozlisca}$ )
2:   for  $n$  from  $\text{min\_vozlisca}$  to  $\text{max\_vozlisca}$  do
3:     Izpiši "Povezani grafi na  $n$  vozliščih z dimenzijo 1, 1 oz. 3:"
4:     for each graf  $G$  do
5:        $\dim_A(G)$ 
6:       if  $\text{dimenzija} = 1, 2$  oz. 3 then
7:         Prikaži graf  $G$ 
8:         Izpiši  $\dim_A(G)$  in množico  $S$ 
9:       end if
10:    end for
11:  end for
12: end procedure
```

2.1 $\dim_A(G) = 1$

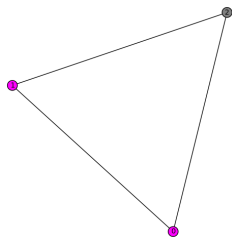
Hitro sva ugotovili, da obstaja le en graf, ki ustreza pogoju $\dim_A(G) = 1$. Če je $\dim_A(G) = 1$, potem obstaja eno samo vozlišče v , ki loči vse pare vozlišč. To je mogoče le, če za vsak par vozlišč velja, da je ena izmed njiju sosednja izbranemu vozlišču v , druga pa ne. Le tako lahko velja pogoj, da njuna razdalje do vozlišča, ki reši graf, ni enaka. Torej je to res mogoče le v primeru, ko imamo tri vozlišča.



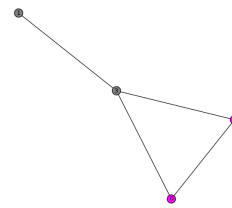
Graf z $\dim_A(G) = 1$

2.2 $\dim_A(G) = 2$

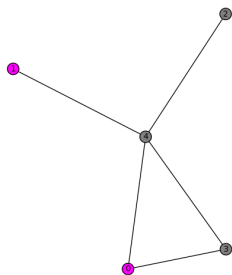
Preko eksperimentov sva ugotovili, da najmanjši grafi z $\dim_A(G) = 2$ imajo 3 vozlišča, največji pa 6 vozlišč.



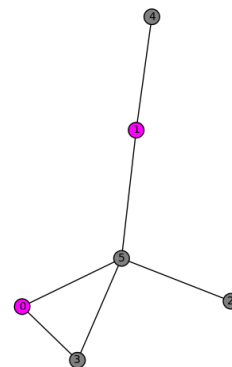
Graf s 3 vozlišči



Graf s 4 vozlišči



Graf s 5 vozlišči

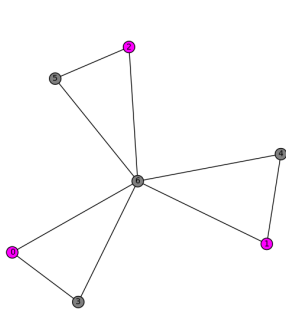


Graf s 6 vozlišči

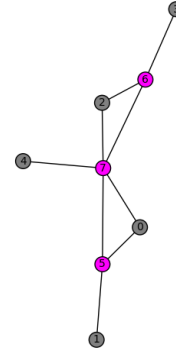
Figure 1: Primeri grafov z $\dim_A(G) = 2$

2.3 $\dim_A(G) = 3$

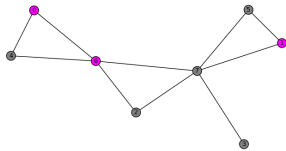
Za grafe z dimenzijo sosednosti 3 nisva ugotovili nobene začilnosti, ki bi držala za vse grafe. Sva pa opazili eno skupino grafov, ki ima \dim_A enako 3, to so t.i. kaktusni grafi, ki so sestavljeni iz listov in ciklov z največ enim skupnim vozliščem.



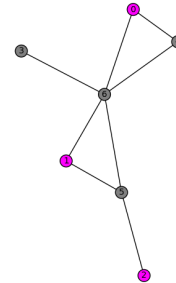
Kaktusni graf s 7 vozlišči



Kaktusni graf z 8 vozlišči



Kaktusni graf z 8 vozlišči



Kaktusni graf s 7 vozlišči

Figure 2: Primeri kaktusnih grafov z $\dim_A(G) = 3$

3 Grafi z $\dim_A(G) = n, n - 1$ oz. $n - 2$

Naslednja stvar, ki sva jo morali analizirati so bili grafi z n vozlišči, ki imajo $\dim_A(G)$ enako $n, n - 1$ ali $n - 2$. Analize sva se tudi tu lotili tako, da sva definirali tri funkcije, vsako za različno dimenzijo, ki bi nama izpisale samo tiste grafe, ki ustrezajo našim zahtevam.

Psevdokoda za prikaz ustreznih grafov:

Algorithm 3 Analizira grafov z dimenzijo $n, n - 1$ oz. $n - 2$

```

1: procedure FUNKCIJA( $min\_vozlisca, max\_vozlisca$ )
2:   for  $n$  from  $min\_vozlisca$  to  $max\_vozlisca$  do
3:     Izpiši "Povezani grafi na  $n$  vozliščih z dimenzijo  $n, n - 1$  oz.  $n - 2$ :"
4:     for each graf  $G$  do
5:        $\dim_A(G)$ 
6:       if  $dimenzija = n, n - 1$  oz.  $n - 2$  then
7:         Prikaži graf  $G$ 
8:         Izpiši  $\dim_A(G)$  in množico  $S$ 
9:       end if
10:    end for
11:  end for
12: end procedure

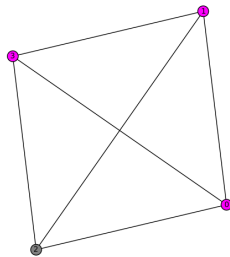
```

3.1 $\dim_A(G) = n$

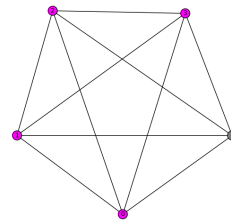
Koda nama ni izpisala nobenega grafa, torej noben graf nima $\dim_A(G)$ enake številu vozlišč. Taki grafi ne obstajajo, saj vedno obstaja neko vozlišče, ki ni potrebno, da bi bil graf razrešen, mi pa smo predpostavili, da iščemo najmanjšo tako množico vozlišč.

3.2 $\dim_A(G) = n - 1$

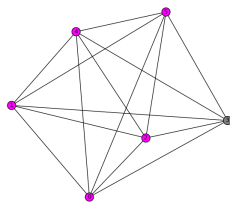
Na podlagi rezultatov eksperimenta sva ugotovili, da so grafi, ki zadoščajo $\dim_A(G) = n - 1$ polni grafi. To je pričakovano, saj je vsako vozlišče sosedno vsem ostalim. To pomeni, da ne obstaja noben par vozlišč, ki ne bi imel skupnega sosednega vozlišča. Torej bo edina možnost ta, da za S vzamemo vsa vozlišča razen enega. Hkrati pa, če graf ni poln, obstaja vsaj en par vozlišč brez skupnega soseda.



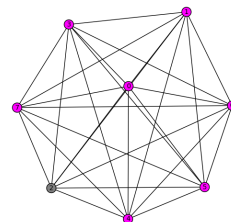
Graf s 4 vozlišči



Graf s 5 vozlišči



Graf s 6 vozlišči



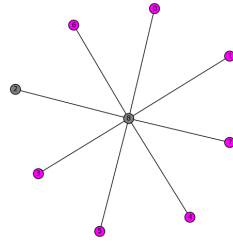
Graf z 8 vozlišči

Figure 3: Primeri grafov z $\dim_A(G) = n - 1$

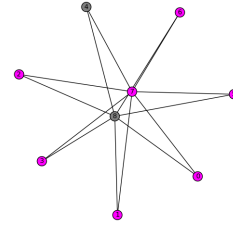
3.3 $\dim_A(G) = n - 2$

Za grafe z $\dim_A(G) = n - 2$ sva ugotovili, da imajo sledeče lastnosti:

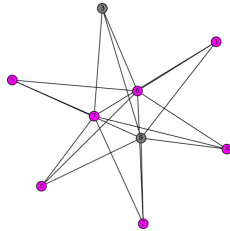
- k vozlišč ima za sosedne natanko ostalih $n - k$ vozlišč: To je smiselno, saj če S zmanjšamo že za eno ali dve vozlišči, dobimo par/-e vozlišč, ki so nerazrešljivi, saj njihove sosednje množice v S postanejo enake zaradi simetrije povezav oz. dolžin poti.



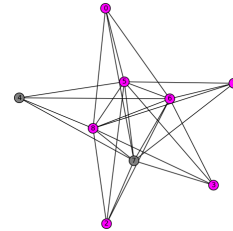
$$n - k = 1$$



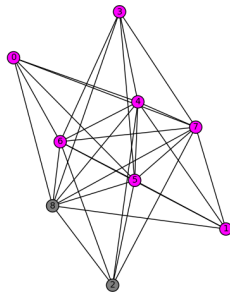
$$n - k = 2$$



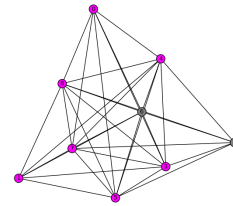
$$n - k = 3$$



$$n - k = 4$$



$$n - k = 5$$



$$n - k = 6$$

Figure 4: Primeri grafov z $\dim_A(G) = n - 2$

- graf vsebuje poln podgraf z $n - 1$ vozlišči in eno vozlišče s $k \in \{1, 2, \dots, n - 2\}$ povezavami: Tudi te latnosti ni težko razložiti, namreč imamo poln podgraf z $n - 1$ vozlišči, za katerega vemo, da mora imeti $\dim_A(\text{poln podgraf}) = n - 2$. Ta množica S ustreza tudi ostalemu vozlišču, saj obstaja vsaj eno vozlišče iz polnega podgrafa, ki njemu ni sosedno, je pa v S .

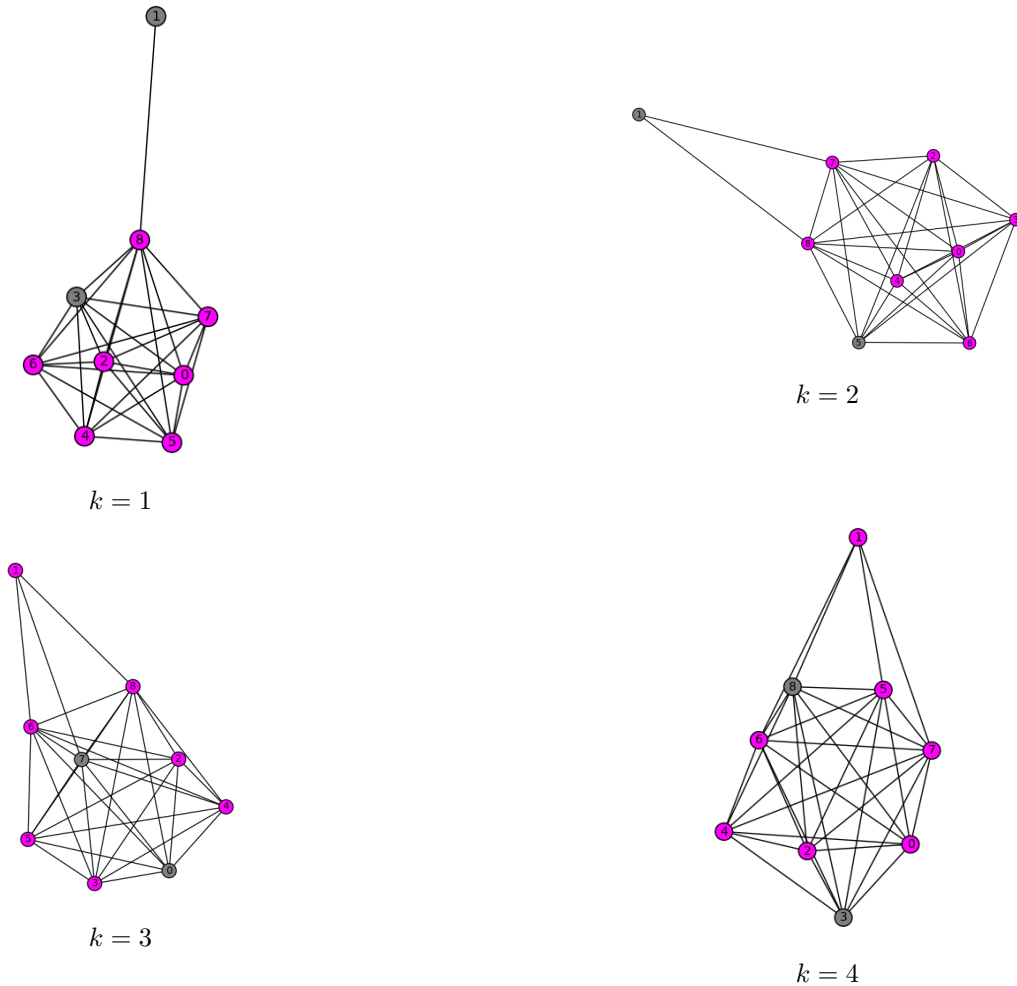


Figure 5: Primeri grafov z $\dim_A(G) = n - 2$

4 Adjacency metric dimension dreves

Za konec sva si posebej ogledali drevesa. Najna predpostavka je, da bo $\frac{n}{3} \leq \dim_A(T) \leq n - 2$. Uporabljali sva podobno kodo, prilagodili sva le to, da bo obravnavala samo drevesa in ne vseh grafov:

Algorithm 4 Analiza dreves

```

1: procedure FUNKCIJA( $min\_vozlisca, max\_vozlisca$ )
2:    $dimenzije \leftarrow \{\}$ 
3:   for  $n$  from  $min\_vozlisca$  to  $max\_vozlisca$  do
4:      $min\_dim \leftarrow \infty$ 
5:      $max\_dim \leftarrow -\infty$ 
6:     for each drevo  $T$  do
7:        $dim_A(T)$ 
8:        $min\_dim \leftarrow \min(min\_dim, dim)$  #posodobimo minimalno in maksimalno dimenzijo
9:        $max\_dim \leftarrow \max(max\_dim, dim)$ 
10:      if  $dim = n/3$  or  $\text{ceil}(n/3)$  or  $n - 2$  then
11:        Prikaži drevo  $T$ 
12:      end if
13:    end for
14:    Izpiši: “Za  $n$  vozlišč je minimalna dimenzija:  $min\_dim$ ”
15:    Izpiši: “Za  $n$  vozlišč je maksimalna dimenzija:  $max\_dim$ ”
16:  end for
17:  return  $dimenzije$ 
18: end procedure

```

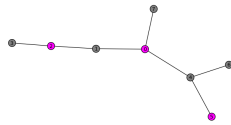
Eksperiment je podprl najno predpostavko. Pogledali sva si drevesa z 3 vozlišči, pa vse do dreves z 20 vozlišči.

št. vozlišč	najmanjša dimenzija	največja dimenzija
3	1	1
4	2	2
5	2	3
6	2	4
7	3	5
8	3	6
9	3	7
10	4	8
11	4	9
12	4	10
13	5	11
14	5	12
15	5	13
16	6	14
17	6	15
18	6	16
19	7	17
20	7	18

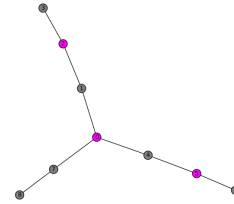
Table 1: Tabela \dim_A dreves

4.1 Katera drevesa imajo $\dim_A(T) = \lceil \frac{n}{3} \rceil$?

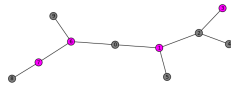
Opazili nisva nobene jasne skupne značilnosti, razen to, da nobeno drevo ni vsebovalo poddrevesa z več kot 3 vozlišči. Spodaj je par primerov.



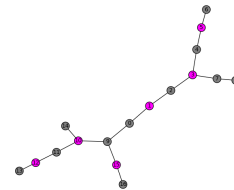
Drevo z 8 vozlišči



Drevo z 9 vozlišči



Drevo z 10 vozlišči

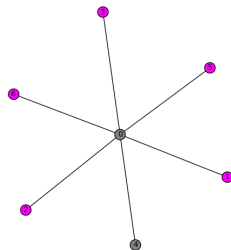


Drevo s 17 vozlišči

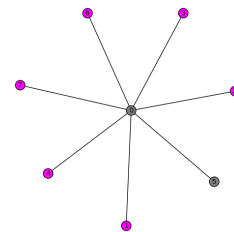
Figure 6: Primeri dreves z $\dim_A(G) = \lceil \frac{n}{3} \rceil$

4.2 Katera drevesa imajo $\dim_A(T) = n - 2$?

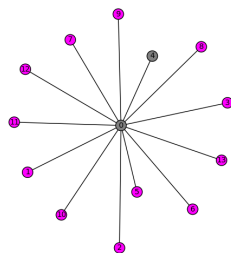
Kot pričakovano, se izkaže, da imajo tako dimenzijo ravno zvezdna drevesa, kar smo videli že v razdelku z grafi, ki so imeli dimenzijo $n - 2$.



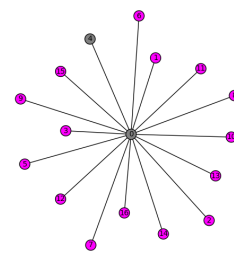
Drevo s 7 vozlišči



Drevo z 8 vozlišči



Drevo s 14 vozlišči



Drevo s 17 vozlišči

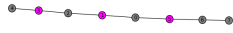
Figure 7: Primeri dreves z $\dim_A(G) = n - 2$

5 Zaključek

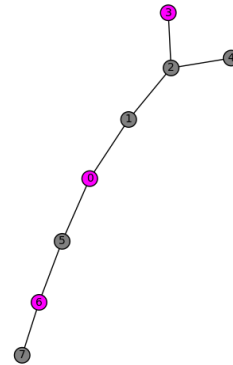
Eksperimenti so nama pokazali, da v večini primerov obstaja smiselna razlaga za dimenzijo sosednosti določenih povezanih grafov. Ugotovili sva, da najmanjša dimenzija, ki jo ima lahko graf, je 1, največja pa $n-1$; pri drevesih pa sta meji $\lceil \frac{n}{3} \rceil$ in $n-2$.

5.1 Katera drevesa imajo $\dim_A(T) = \lceil \frac{n}{3} \rceil$?

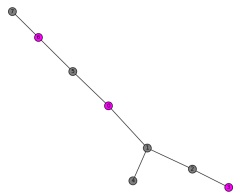
Drevesa z 8 vozlišči in dimenzijo 3.



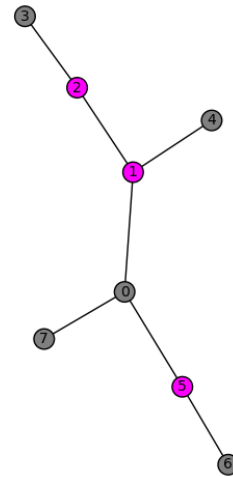
Graf 1



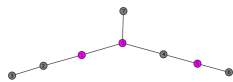
Graf 2



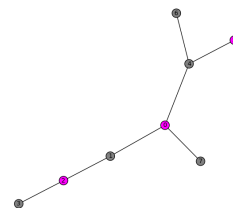
Graf 3



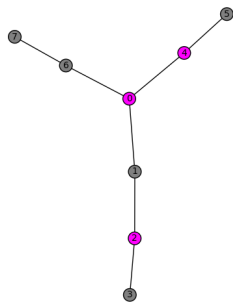
Graf 4



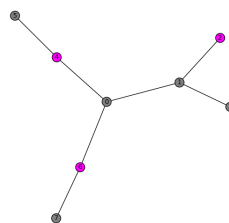
Graf 5



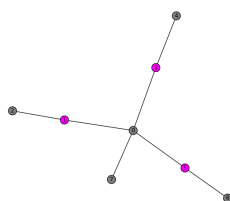
Graf 6



Graf 7

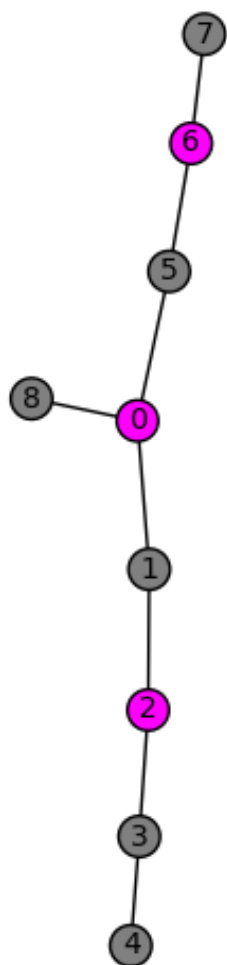


Graf 8

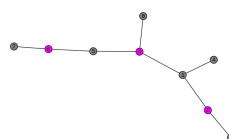


Graf 9

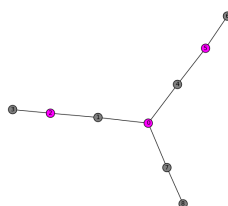
Drevesa z 9 vozlišči in dimenzijo 3.



Graf 10

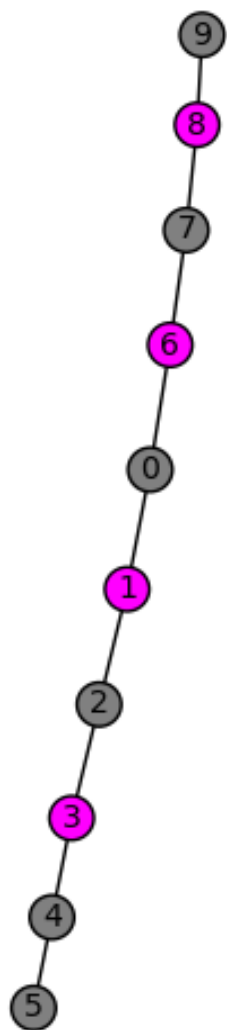


Graf 11

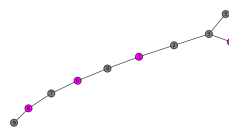


Graf 12

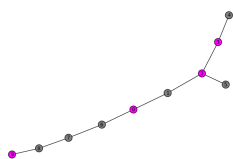
Drevesa z 10 vozlišči in dimenzijo 4.



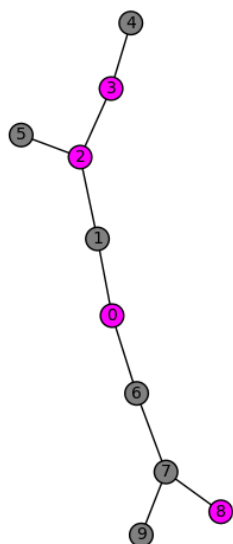
Graf 13



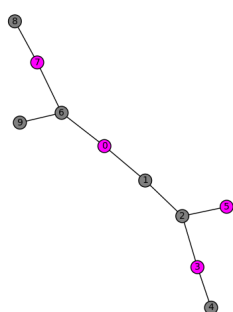
Graf 14



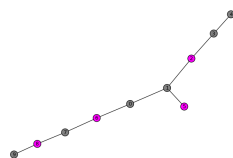
Graf 15



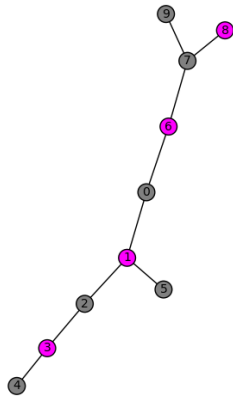
Graf 16



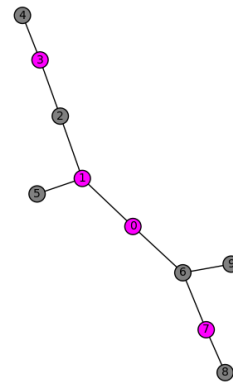
Graf 17



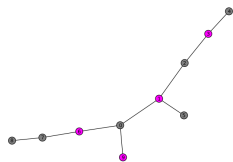
Graf 18



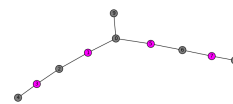
Graf 19



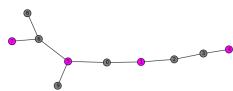
Graf 20



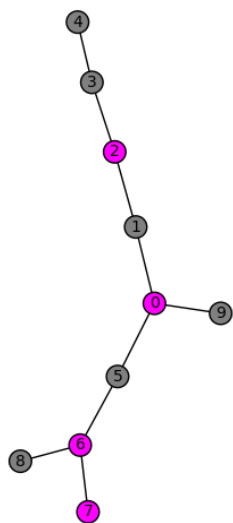
Graf 21



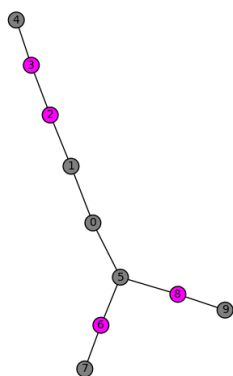
Graf 22



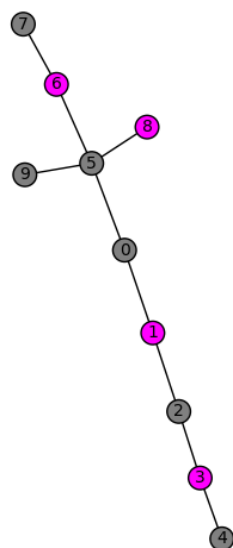
Graf 23



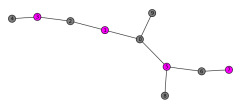
Graf 24



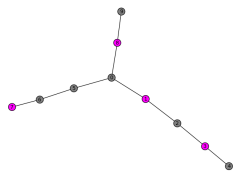
Graf 25



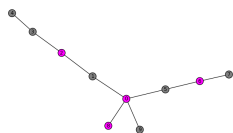
Graf 26



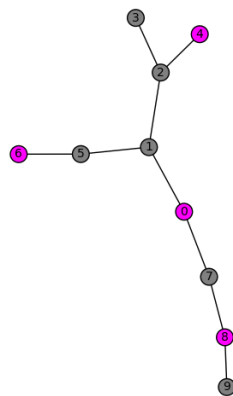
Graf 27



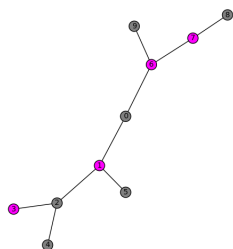
Graf 28



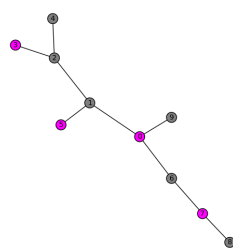
Graf 29



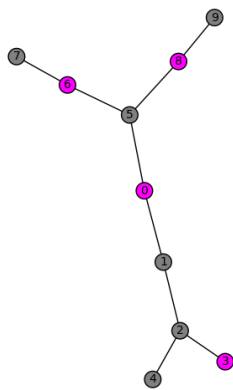
Graf 30



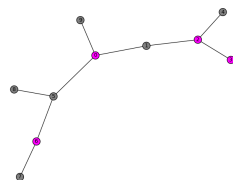
Graf 31



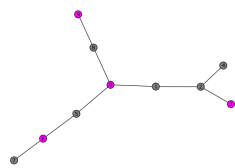
Graf 32



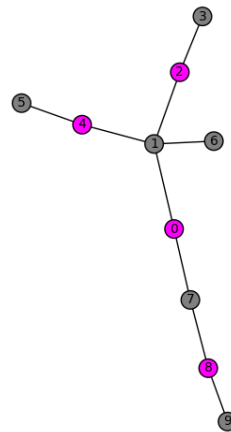
Graf 33



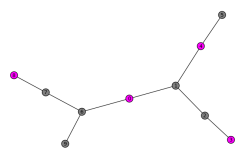
Graf 34



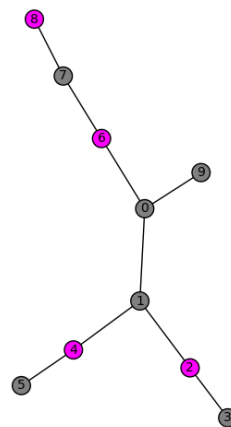
Graf 35



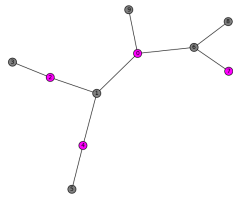
Graf 36



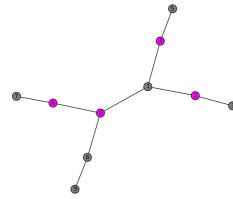
Graf 37



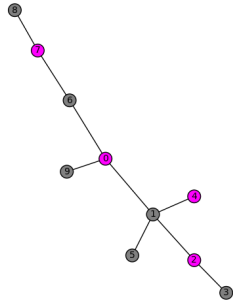
Graf 38



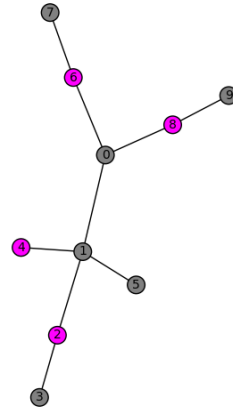
Graf 39



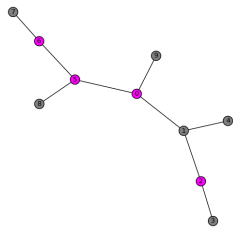
Graf 40



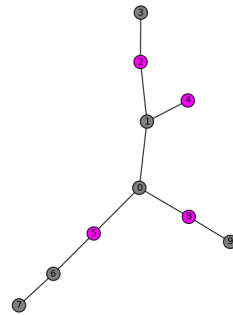
Graf 41



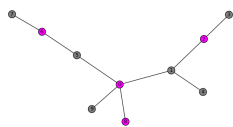
Graf 42



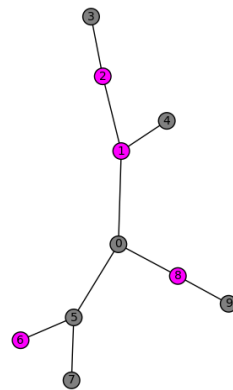
Graf 43



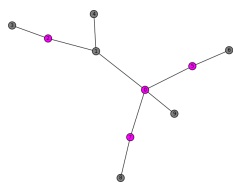
Graf 44



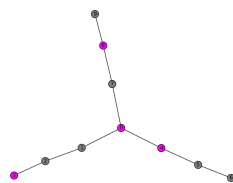
Graf 45



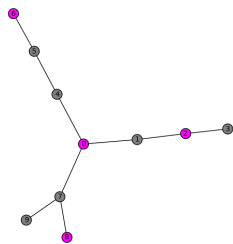
Graf 46



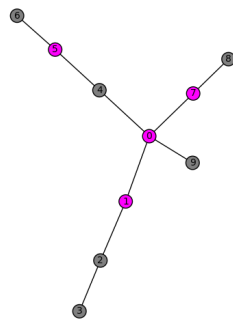
Graf 47



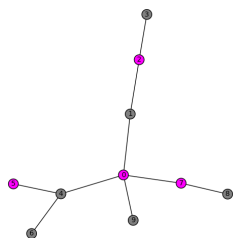
Graf 48



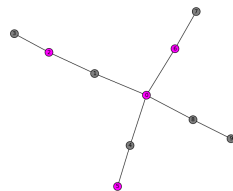
Graf 49



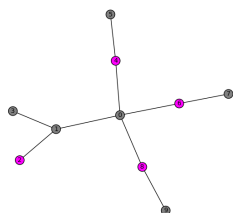
Graf 50



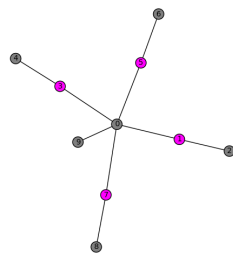
Graf 51



Graf 52



Graf 53



Graf 54