

Hibridni algoritem d22 z uporabo požrešne metode in vračanjem kot rešitev logističnega problema skupnega potovanja

David Slatinek, Marcel Iskrač, Mateja Žvegger

Predstavitev problema

- Za delo v skladišču smo kupili nove drone. Zamislili smo si naslednji test letenja: dva drona bomo postavili nekam v skladišče in jima določili končne koordinate. Nato bomo opazovali njun let do teh koordinat. Program mora izpisati pot dronov, preprečiti moramo trk (drona nikoli ne smeta biti na istih koordinatah).
- Zaporedni poziciji drona se lahko razlikujeta v največ eni koordinati in to za največ 1 (dron se torej lahko premakne za največ 1 v smeri x, y ali z; diagonalni premiki niso mogoči). Dron lahko vedno stoji na mestu.
- Drona se ob istem času nikoli ne smeta nahajati na isti poziciji.

Prenos problema v realni svet

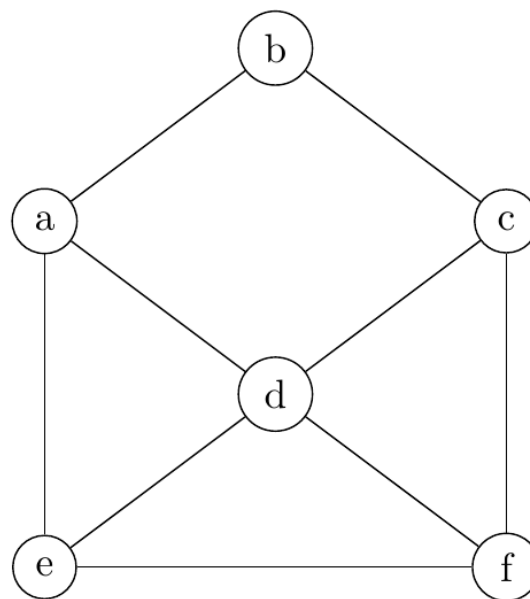
- Logistični problem
 - Amazon – avtomatizirani sistem za shranjevanje in iskanje.
- Iskanje poti – Google Maps.
- Vojska
 - Letala.

Matematični opis

- Teorija grafov
 - V – končna neprazna množica.
 - E – družina dvoelementnih podmnožic množice V .
 - $G=(V,E)$ – graf na množici vozlišč V in z množico povezav E .
 - $uv \in E(G) \Rightarrow u$ in v sta sosedni vozlišči.
 - $\{u, v\} \neq \{v, u\} \Rightarrow$ usmerjen graf.
 - Povezave vsebujejo uteži \Rightarrow utežen graf.

Matematični opis

- Teorija grafov



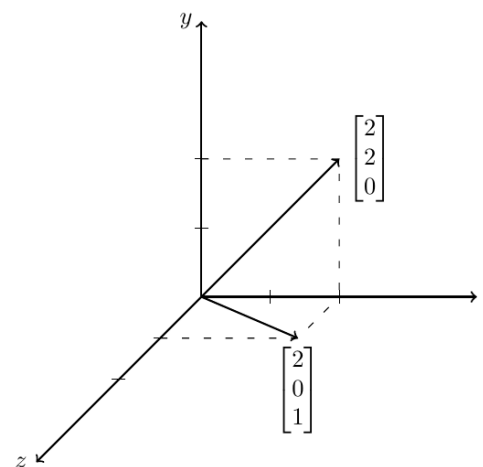
Slika 1: Neutežen, neusmerjen graf G .

Matematični opis

- Vektor
 - Urejen par točk v prostoru.
 - Velikost, smer.
- Tridimenzionalni pravokotni kartezični sistem
 - Os x, y, z.



Slika 2: Vektor \overrightarrow{AB} .

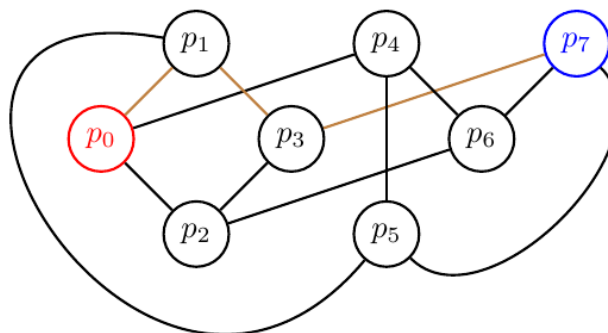


Slika 3: 3d prostor z dvema točkama: $A(2, 2, 0)$, $B(2, 0, 1)$ in njuna pripadajoča krajevna vektorja.

$$d(A, B) = \sqrt{(x_2 - x_1)^2 + (y_2 - y_1)^2 + (z_2 - z_1)^2} = \|\vec{r}_b - \vec{r}_a\|$$

Uporaba teorije grafov in vektorjev

- Položaj drona v 3d prostoru
 - Vozlišča.
- Povezave
 - Vektor.



Slika 4: Graf s pričetkom v $p_0(0,0,0)$ in koncem v $p_7(1,1,1)$. Z rjavo barvo je označena ena od rešitev.

Rešitev z grobim pristopom

- Generiramo vsa vozlišča.
- Generiramo vse povezave.
- Izvedemo grobi pristop.

Algorithm 1 Generiraj vrednosti n -te koordinate v $3d$ prostoru med podanima vrednostma.

```
1: function GENERATECOORDINATES( $start, end$ )  
2:    $A \leftarrow \emptyset$   
3:   while  $start \neq end$  do  
4:     ADD( $A, start$ ) ▷ Dodamo  $start$  v strukturo  $A$   
5:     if  $start < end$  then  
6:        $start \leftarrow start + 1$   
7:     else  
8:        $start \leftarrow start - 1$   
9:     end if  
10:  end while  
11:  ADD( $A, start$ ) ▷ Dodamo še zadnjo koordinato  
12:  return  $A$   
13: end function
```

Rešitev z grobim pristopom

Algorithm 2 Generiraj vozlišča.

```
1: function GENERATEVERTICES( $X, Y, Z$ )
2:    $A \leftarrow \emptyset$ 
3:   for  $x \leftarrow 0$  to  $\text{len}(X)$  do
4:     for  $y \leftarrow 0$  to  $\text{len}(Y)$  do
5:       for  $z \leftarrow 0$  to  $\text{len}(Z)$  do
6:          $A \leftarrow A \cup \text{CREATEVERTEX}(X[x], Y[y], Z[z])$ 
7:       end for
8:     end for
9:   end for
10:  return  $A$ 
11: end function
```

- ▷ Shranjevanje vozlišč
- ▷ Za vsako x vrednost
- ▷ Za vsako y vrednost
- ▷ Za vsako z vrednost
- ▷ Ustvarimo vozlišče

Algorithm 3 Generiraj vse povezave med vozlišči.

```
1: function GENERATEEDGES( $A$ )
2:   for  $i \leftarrow 0$  to  $\text{len}(A)$  do
3:     for  $j \leftarrow i$  to  $\text{len}(A)$  do
4:        $\text{CREATEEDGE}(A[i], A[j])$ 
5:     end for
6:   end for
7: end function
```

▷ A vsebuje vsa vozlišča

▷ Ustvarimo povezavo med vozliščema

Rešitev z grobim pristopom

- Jemljemo vozlišča.
- Če je vozlišče veljavno in ne pride do trka, sprejmemo vozlišča.
- V nasprotnem primeru izvedemo mirovanje ali se vrnemo en korak nazaj.

Algoritem d22

- Dinamično ustvarjaj vozlišča.
- Dinamično ustvarjaj povezave.
- Izvedi algoritem d22.

Algorithm 5 Generiraj vrednosti vozlišča po potrebi.

```
1: function GETVALUE(start, end)  
2:   value  $\leftarrow$  start  
3:   if start < end then  
4:     start  $\leftarrow$  start + 1  
5:   else  
6:     start  $\leftarrow$  start - 1  
7:   end if  
8:   yield value  
9: end function
```

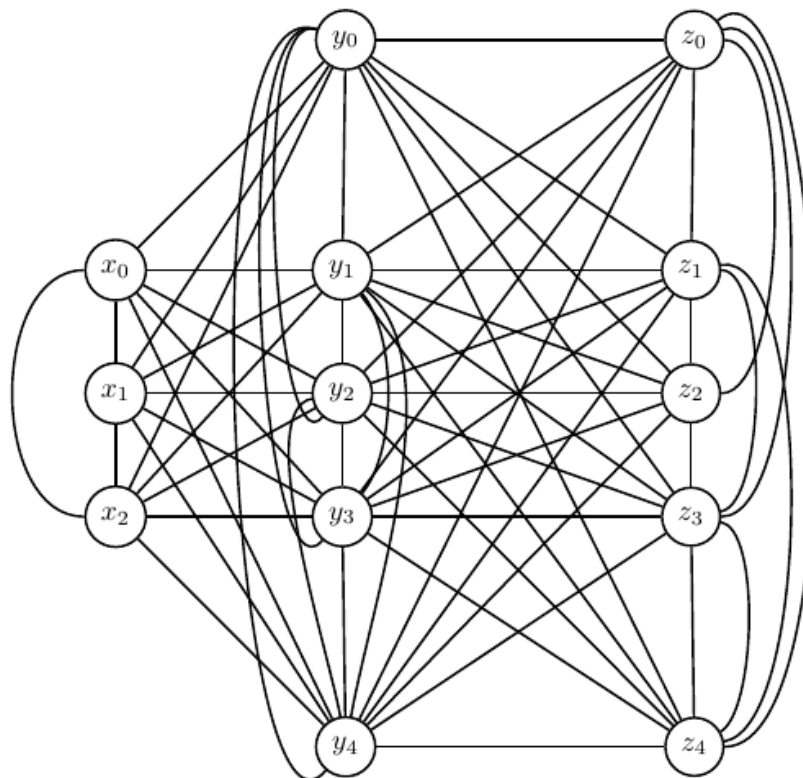
Algorithm 6 Generiraj vozlišča po potrebi.

```
1: function GETVERTEX(start, end)  
2:   for x in GETVALUE(start.x, end.x) do ▷ Glej 5  
3:     for y in GETVALUE(start.y, end.y) do  
4:       for z in GETVALUE(start.z, end.z) do  
5:         yield CreateVertex(x, y, z) ▷ Ustvarimo vozlišče  
6:       end for  
7:     end for  
8:   end for  
9: end function
```

Težji problem

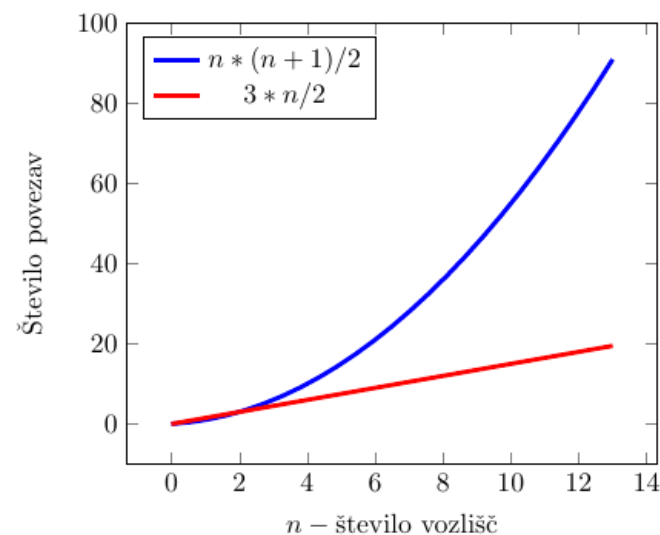
- Generiramo vse povezave $\Rightarrow n * (n+1)/2$ povezav
 - Časovna zahtevnost $O(n^2)$, polni graf
- Dinamično ustvarjanje povezav $\Rightarrow 3n/2$
 - Časovna zahtevnost $O(n)$

Težji problem



Slika 5: Polni graf, pri katerem je začetna točka v $(0,0,0)$, končna točka pa v $(2,4,4)$.

Težji problem



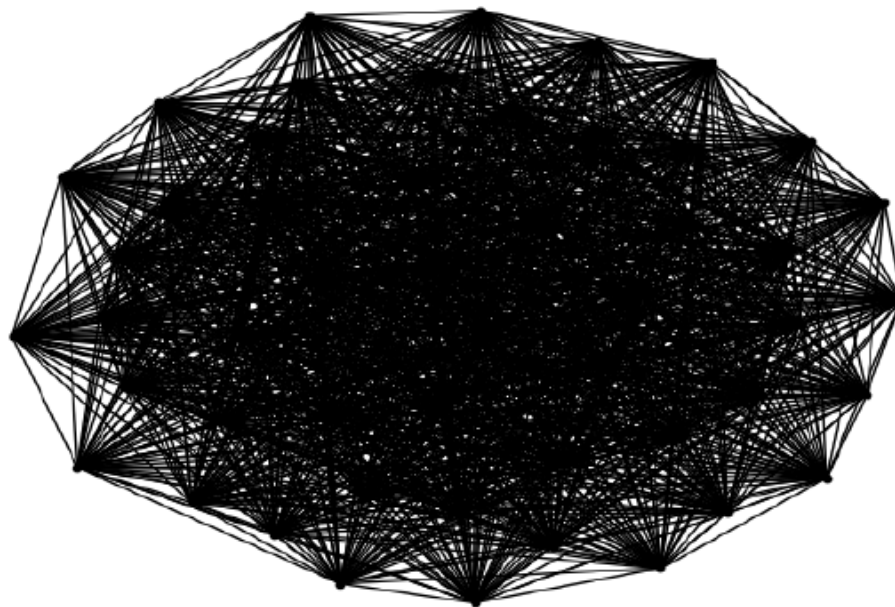
Slika 6: Razlika v številu povezav pri polnem grafu (modra krivulja) v primerjavi z upoštevanjem omejitve problema (rdeča krivulja).

Težji problem

$$A = \begin{bmatrix} 15 & 10 & 20 \\ -20 & 50 & 50 \end{bmatrix} \quad B = \begin{bmatrix} -5 & -3 & -2 \\ 10 & -20 & 20 \end{bmatrix}$$

- Število vozlišč:
 - Dron A: 45.756
 - Dron B: 6.624
- Število povezav:
 - Dron A: 1 milijarda
 - Dron B: 22 milijonov
- Potrebovali bomo 62 oziroma 32 vozlišč.

Težji problem



Slika 7: Polni graf z petdesetimi vozlišči.

Težji problem - d22

- Število vozlišč:
 - Dron A: 108
 - Dron B: 57
- Število povezav:
 - Dron A: 162
 - Dron B: 85



Predstavitev testov

	Metoda grobe sile	Algoritem d22
Povprečje	1.345	0.009
Standardni odklon	0.019	0.004

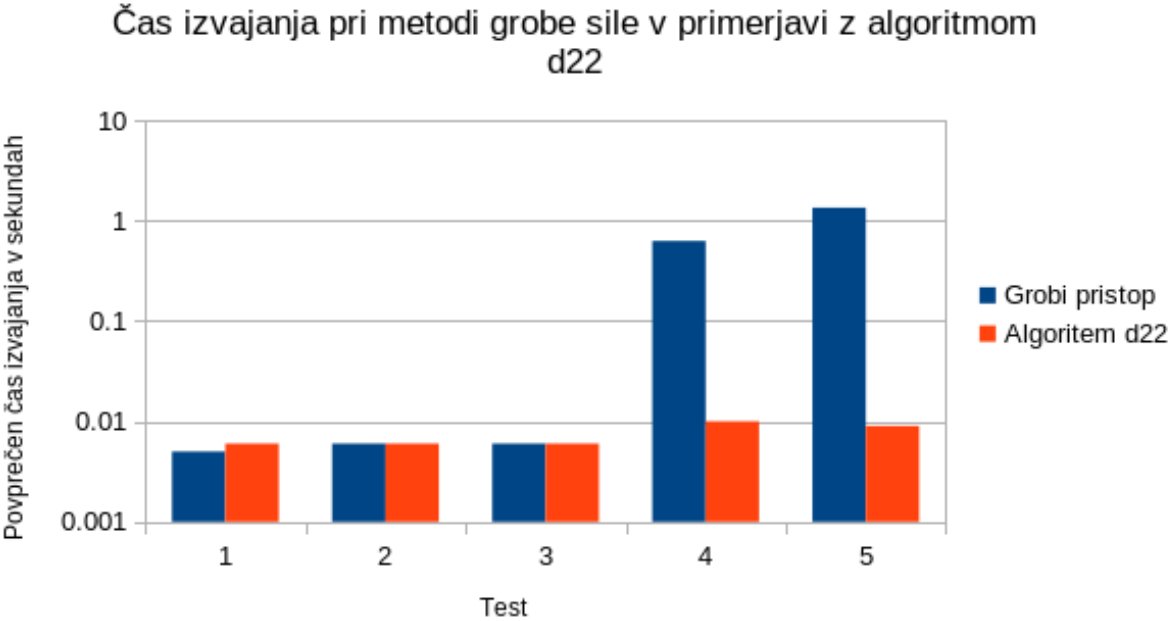
Tabela 9: Čas izvajanja pri testu 4.5

	Metoda grobe sile	Algoritem d22
Povprečje	522.729	5.637
Standardni odklon	1.324	0

Tabela 10: Poraba pomnilnika pri testu 4.5

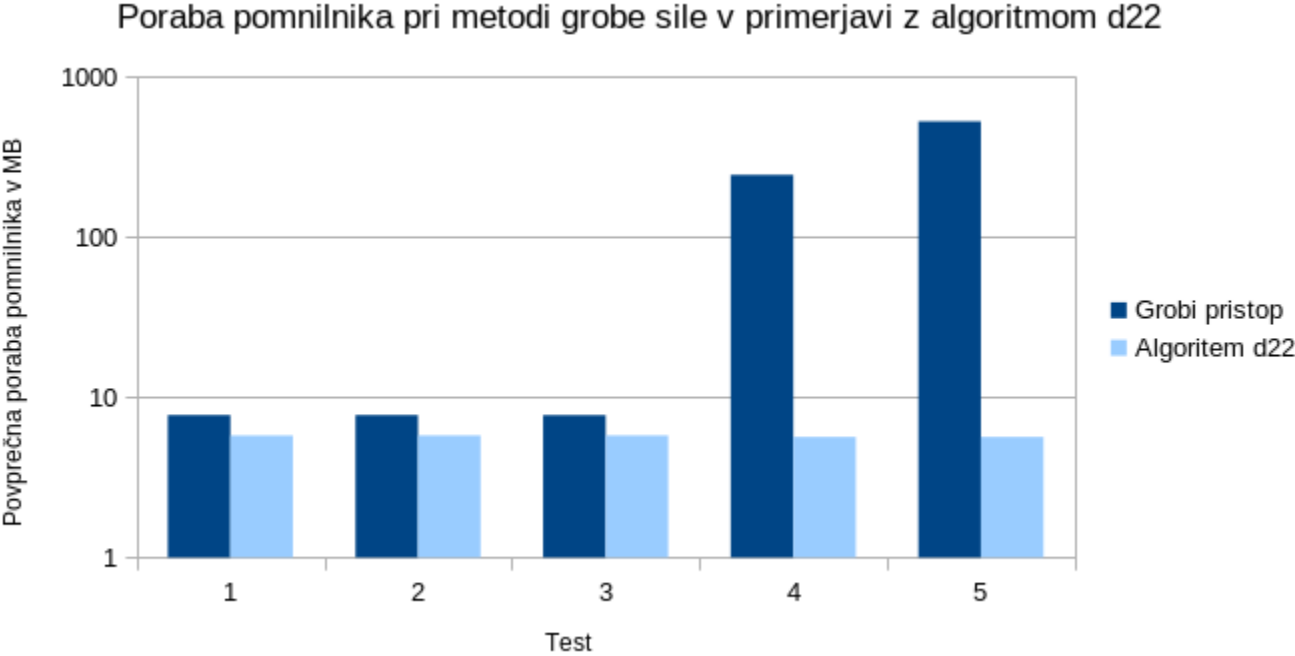


Interpretacija





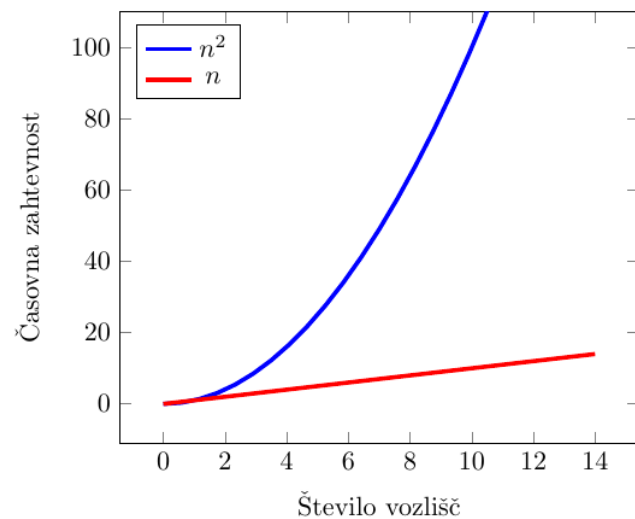
Interpretacija



Povzetek

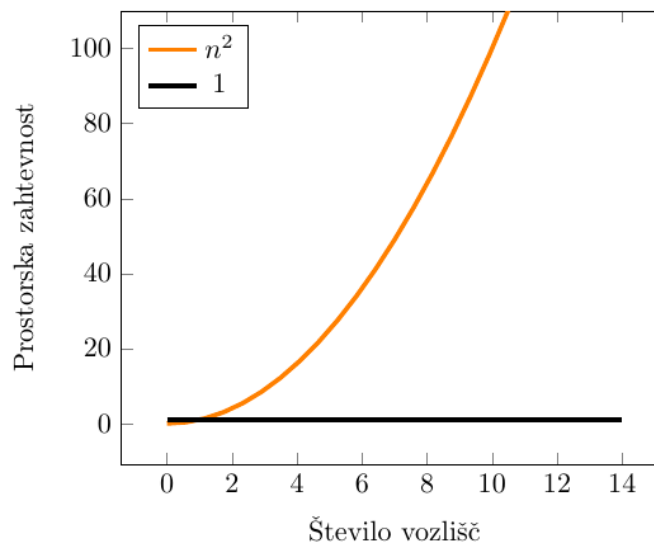
- Časovna zahtevnost:
 - Groba sila: $O(n^2)$
 - d22: $O(n)$
- Prostorska zahtevnost:
 - Groba sila: $S(n^2)$
 - d22: $S(1)$

Povzetek



Slika 10: Razlika v časovni zahtevnosti pri metodi grobega pristopa (modra krivulja) v primerjavi z algoritmom d22 (rdeča krivulja).

Povzetek



Slika 11: Razlika v prostorski zahtevnosti pri metodi grobega pristopa (oranžna krivulja) v primerjavi z algoritmom d22 (črna krivulja).