

# Vyhľadávanie spojení mestskou hromadnou dopravou

**Študent:** Alojz Stúpal

**Vedúci:** RNDr. Michal Forišek, PhD.

# Prehľad algoritmov

- Dijkstrov algoritmus

# Prehľad algoritmov

- Dijkstrov algoritmus

$O(|V|^2)$

# Prehľad algoritmov

- Dijkstrov algoritmus
- Bellman – Fordov algoritmus

# Prehľad algoritmov

- Dijkstrov algoritmus

- Bellman – Fordov algoritmus

$O(|V| \cdot |E|)$

# Prehľad algoritmov

- Dijkstrov algoritmus
- Bellman – Fordov algoritmus
- Floyd – Warshallov algoritmus

# Prehľad algoritmov

- Dijkstrov algoritmus
- Bellman – Fordov algoritmus
- Floyd – Warshallov algoritmus

$$O(|V|^3)$$

# Prehľad algoritmov

- Dijkstrov algoritmus

Zapamätanie si susedov

A\* algoritmus

Pridanie haldy

Obojsmerné vyhľadávanie



# Implementácia

- Uvažovanie

# Implementácia

- Uvažovanie

Dáta

Reprezentácia  
údajov

Vyhľadávací  
algoritmus

Programovací  
jazyk

# Implementácia

- Uvažovanie
- Implementácia vyhľadávania

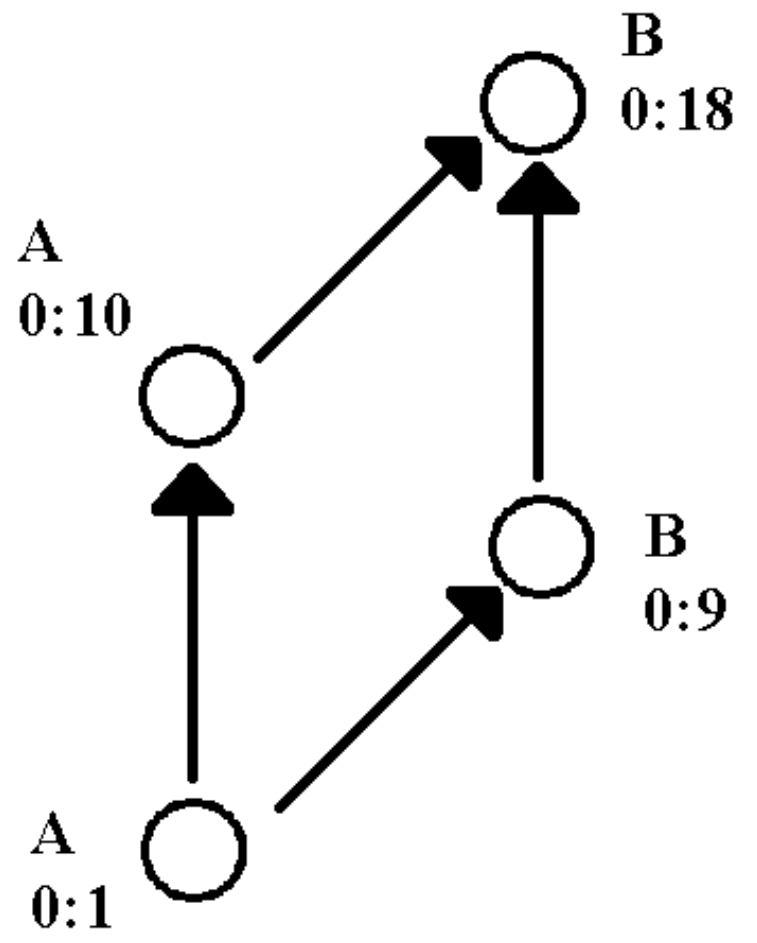
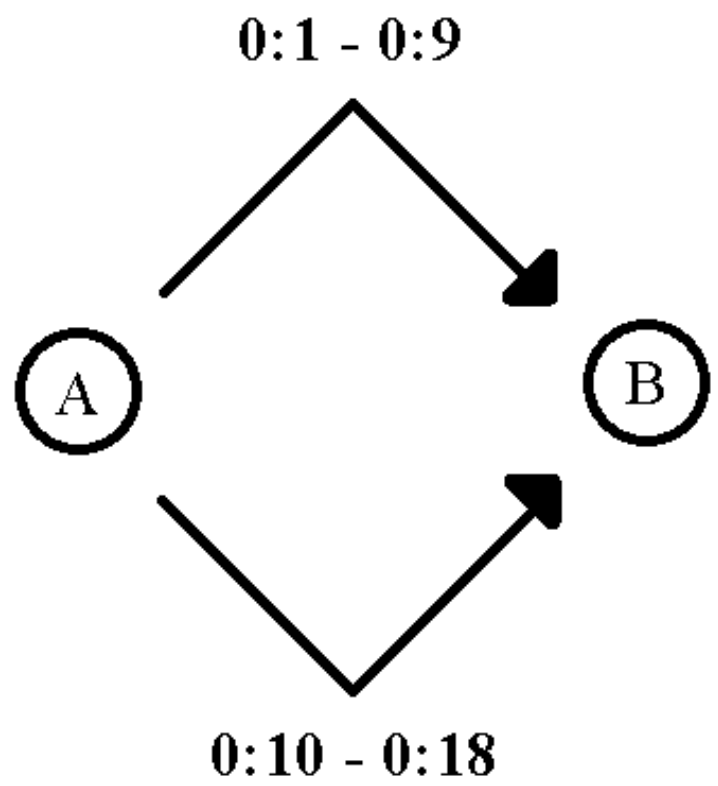
# Implementácia

- Uvažovanie

- Implementácia vyhľadávania

Dijkstra

Zmena  
reprezentácie  
údajov



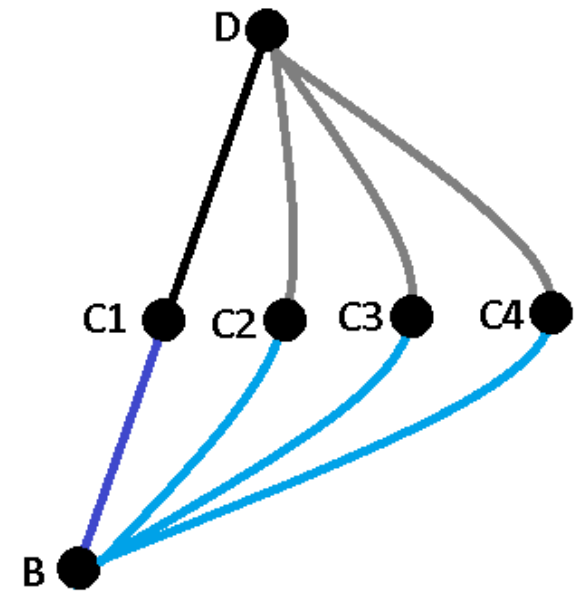
# Implementácia

- Uvažovanie
- Implementácia vyhľadávania
- Implementácia vylepšenia  
Alternatívne trasy

# Implementácia

- Uvažovanie
- Implementácia vyhľadávania
- Implementácia vylepšenia  
Alternatívne trasy

Zmena  
implementácie



Výpis  
výsledku

# Implementácia

- Uvažovanie
- Implementácia vyhľadávania
- Implementácia vylepšenia  
Alternatívne trasy
- Výsledný program



# Implementácia

- Uvažovanie
- Implementácia vyhľadávania
- Implementácia vylepšenia  
Alternatívne trasy

- Výsledný program

Počet hrán: 290 977

Počet vrcholov: 133 610

Bratislava

Zmeň

Začiatok

Koniec

Čas

\*pri nevyplnení sa vyhľadáva  
od momentálneho času

Počet

Načítavam  
83 %

# Test4

Zmeň

Začiatok

Koniec

Čas

A

C

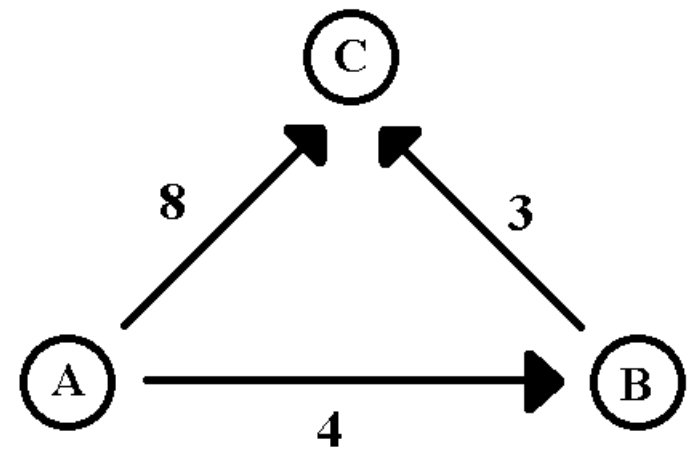
0:0

\*pri nevyplnení sa vyhľadáva od momentálneho času

Počet 5

Hľadaj

A 00:01 cesty sem 0	linka '2' 8 min.	C 00:09 cesty sem 2	
A 00:05 cesty sem 1	linka '1' 4 min.	B 00:09 cesty sem 2	linka '1' 3 min. C 00:12 cesty sem 1



Naspät

A

00:01

cesty sem 0

linka '2'  
8 min.

C

00:09

cesty sem 2

A

00:02

cesty sem 1

linka '1'  
4 min.

B

00:06

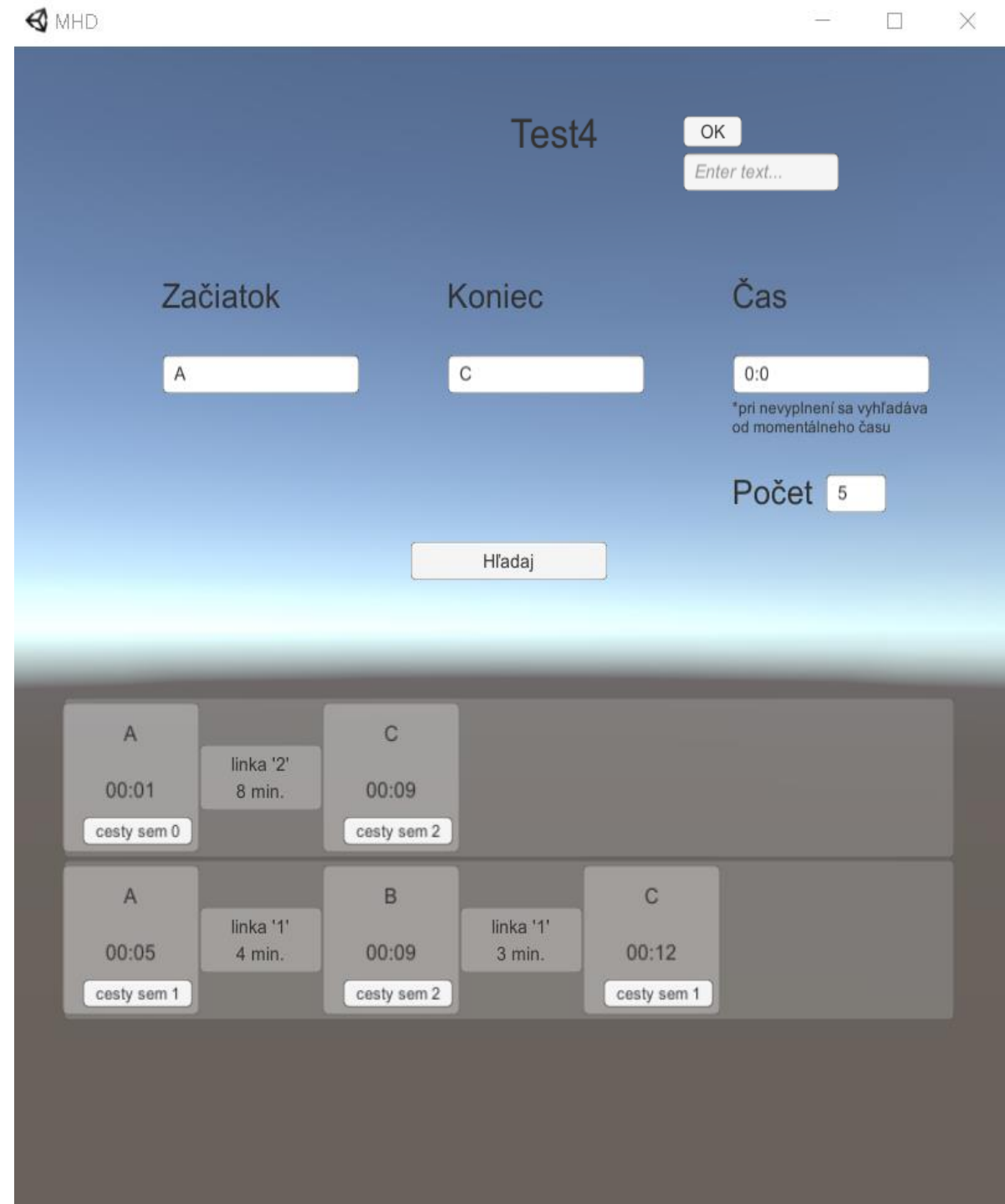
cesty sem 1

linka '1'  
3 min.

C

00:09

cesty sem 2



Ďakujem za pozornosť

- Implementované zmeny nie sú zachytené v popise dátových štruktúr, čítanie kódu je tým pádom ťažké.
- Zmeny v programe však v práci boli zdokumentované len veľmi čiastočne a nekonzistentne (napr. datová štruktúra z obr. 19 nesedí s obr. 20 a pod.).

```
public class Vertex
{
    internal string name;
    internal Time time;

    internal int value; //for dijkstra's purpose
    internal Vertex parent; //for dijkstra's purpose
    internal Edge toParent; //for dijkstra's purpose

    public Vertex(string n, Time t)
    {
        name = n;
        time = t;
    }
}
```

```
public class Vertex
{
    internal string name;
    internal Time time;

    internal int value; //for dijkstra's purpose
    internal int transfers; //for dijkstra's purpose
    internal Vertex parent; //for dijkstra's purpose
    internal Edge toParent; //for dijkstra's purpose

    public Vertex(string n, Time t)
    {
        name = n;
        time = t;
    }
}
```

- pribudli ďalšie kritéria pre výber najvhodnejšieho spojenia, v práci však popísané nie sú.

## KAPITOLA 4.4.

```
    }  
  }  
  else  
  {  
    amountNow--;  
    if (amountNow == 0) return;  
  }  
  visited.Add(now, true);  
}
```

Obr. 20: Naša implementácia Dijkstrovho algoritmu

Čitateľa možno zaskočí veľké množstvo podmienok v algoritme pri testovaní či je daná hrana lepším kandidátom na najkratšiu cestu. Vysvetlenie tejto skutočnosti súvisí s kritériami vyhľadávania, teda s určovaním, ktoré linky sú výhodnejšie ako ostatné. Samozrejme, najviac smerodajným kritériom je čas príchodu do požadovanej zastávky. Ak sa však tieto časy rovnajú pre viacero ciest, vyberá sa trasa s menším počtom prestupov. A ak by sa rovnal i počet prestupov, zvolí sa linka s neskorším časom odchodu.

## KAPITOLA 4.6.

navzdory tejto skutočnosti, vypíšeme ich proste najviac toľko, čo ciest pri základnom vyhľadávaní. Výsledky pred výpisom navyše utriedime podľa rovnakých kritérií ako u

Dijkstrovho algoritmu, ibaže s hodnotami predposledného vrcholu. Teda, v prvom rade berieme vrchol s najskorším časom príchodu doň, pri existencii viacerých rovnakých časov rozhoduje počet prestupov do vrcholu a i pri zhode týchto hodnôt bude rozhodovať čo najneskorší čas vyrazenia. Týmto spôsobom umiestnime najrelevantnejšie výsledky navrch.