**Obsah**

[1 Úvod 3](#_Toc236672637)

[1.1 Motivácia 3](#_Toc236672638)

[1.2 Cieľ práce 3](#_Toc236672639)

[1.3 Štruktúra práce 3](#_Toc236672640)

[2 Problematika generovania cestovných poriadkov 4](#_Toc236672641)

[2.1 Taktové cestovné poriadky 4](#_Toc236672642)

[2.2 Obmedzujúce podmienky 5](#_Toc236672643)

[2.2.1 Predpoklady 5](#_Toc236672644)

[2.2.2 Formulácia obmedzujúcich podmienok 7](#_Toc236672645)

[2.3 Periodic Event Scheduling Problem 9](#_Toc236672646)

[2.3.1 Definícia PESP 9](#_Toc236672647)

[2.4 Známe algoritmy 9](#_Toc236672648)

[2.4.1 Odijk 9](#_Toc236672649)

[2.4.2 Voorhoeve 9](#_Toc236672650)

[2.4.3 Liebchen 9](#_Toc236672651)

[2.4.4 Peeters 9](#_Toc236672652)

[2.5 Prípadová štúdia 10](#_Toc236672653)

[2.5.1 Berlínske metro 10](#_Toc236672654)

[3 Formulácia riešeného problému 11](#_Toc236672655)

[3.1 Vstup 11](#_Toc236672656)

[3.2 Požadovaný výstup 11](#_Toc236672657)

[3.3 Minimalizačná funkcia 11](#_Toc236672658)

[3.4 Viacúrovňové zadávanie údajov 12](#_Toc236672659)

[3.5 Genereovanie a optimalizácia 12](#_Toc236672660)

[4 Navrhnuté algoritmy 13](#_Toc236672661)

[4.1 Náhodné generovanie s vylepšovaním 13](#_Toc236672662)

[4.2 Generovanie s použitím discrete set 14](#_Toc236672663)

[4.2.1 Varianty algoritmu 16](#_Toc236672664)

[4.3 Možné využitie a obmedzenia 16](#_Toc236672665)

[5 Užívateľská dokumentácia 17](#_Toc236672666)

[5.1 Inštalácia a spustenie programu 17](#_Toc236672667)

[5.2 GUI a použité pojmy 17](#_Toc236672668)

[5.3 Základné použite 17](#_Toc236672669)

[5.4 Načítanie vstupných údajov 17](#_Toc236672670)

[5.4.1 Formát vstupných údajov 17](#_Toc236672671)

[5.5 Editovanie liniek 17](#_Toc236672672)

[5.5.1 Connected Lines 17](#_Toc236672673)

[5.5.2 Train Stops 17](#_Toc236672674)

[5.6 Editovanie staníc 17](#_Toc236672675)

[5.6.1 Town Categories 17](#_Toc236672676)

[5.6.2 Minimal Transfer Time 17](#_Toc236672677)

[5.7 Editovanie spojení 17](#_Toc236672678)

[5.7.1 Zmena trasy spojenia 17](#_Toc236672679)

[5.8 Generovanie cestovných poriadkov 17](#_Toc236672680)

[5.8.1 Výber algoritmu 17](#_Toc236672681)

[5.9 Prezentácia výsledných CP 17](#_Toc236672682)

[5.9.1 Linkové CP 17](#_Toc236672683)

[5.9.2 Staničné CP 17](#_Toc236672684)

[6 Výsledky 18](#_Toc236672685)

[6.1 Testovanie na vstupných údajoch 18](#_Toc236672686)

[6.2 Porovnanie algoritmov 18](#_Toc236672687)

[6.3 Porovnanie vygenerovaných CP 18](#_Toc236672688)

[7 Implementácia 18](#_Toc236672689)

[7.1 Štruktúra programu 18](#_Toc236672690)

[7.2 Vývojové prostredie 18](#_Toc236672691)

[7.3 Dátové štruktúry (Reprezentácia údajov) 18](#_Toc236672692)

[7.3.1 Class Diagrams 18](#_Toc236672693)

[7.4 Implementácia algoritmov 18](#_Toc236672694)

[7.4.1 Class Diagrams 18](#_Toc236672695)

[7.5 Zaujímavosti spojené s implementáciou algoritmov 18](#_Toc236672696)

[7.5.1 Propagation algoritmus 18](#_Toc236672697)

[7.5.2 Search algoritmus 18](#_Toc236672698)

[7.5.3 Varianty algoritmu 18](#_Toc236672699)

[8 Záver 18](#_Toc236672700)

[8.1 Nedostatky a možné rošírenia 18](#_Toc236672701)

[Literatúra 19](#_Toc236672702)

# Úvod

## Motivácia

TODO: úvod, motivácia, prečo?

## Cieľ práce

Cieľom práce je skonštruovať cestovný poriadok zo zadaných liniek tak, aby bolo čo najviac cestujúcich spokojných pri prestupoch. T.j. optimalizovať čas na prestupoch v závislosti od počtu cestujúcich, očakávaných na danom prestupe. Súčasťou zadania práce je navrhnúť algoritmy na generovanie a optimalizáciu cestovných poriadkov na železnici.

Výsledkom práce je program PTG, ktorého názov je skratka odvodená od Periodic Timetable Generation. Vstupom pre program je jeden konkrétny cestovný poriadok, z ktorého sa načítajú potrebné údaje. Tie sa dajú modifikovať na viacerých úrovniach, čím sa do značnej miery dá ovplyvniť výsledok generovania. Výstupom programu sú viaceré cestovné poriadky, vygenerované rôznymi algoritmami pre porovnanie.

## Štruktúra práce

V druhej kapitole je načrtnutá problematika generovania cestovných poriadkov a popísané známe algoritmy, ktoré riešia daný problém. Tretia kapitola je zameraná na formuláciu riešeného problému v tejto bakalárskej práci.

Vo štvrtej kapitole sú popísané navrhnuté algoritmy. Piata kapitola obsahuje užívateľskú dokumentáciu, ktorá objasňuje postup, ako modifikovať vstupné údaje na viacerých úrovniach a ovplyvniť výsledky generovania.

V šiestej kapitole sú vzájomne porovnané výsledky vygenerované navrhnutými algoritmami nad rôznymi kolekciami vstupných dát. Výsledky sú porovnané aj so skutočným cestovným poriadkom. Siedma kapitola je zameraná na implementáciu a  popisuje zaujímavosti, ktoré sa vyskytli pri implementácii. V závere sú zhrnuté výsledky porovnania algoritmov a kriticky spomenuté nedostatky.

# Problematika generovania cestovných poriadkov

V tejto kapitole a rovnako ako aj celej práci sa zameriavam na problematiku cestovných poriadkov (ďalej len pod skratkou „CP“) na železnici. Taktové CP sa používajú aj pre iné dopravné siete ako železnice, ako napríklad systém integrovanej dopravy v mestách zahrňujúci metro, električky a autobusy, ktoré chodia v kratších časových intervaloch ako vlaky. Preto sa v texte obmedzím na pojem taktové cestovné poriadky.

Špeciálne pre CP na železnici sa berie do úvahy aj infraštruktúra železničných tratí a rôzne iné obmedzenia z toho vyplývajúce, ktoré budú vysvetlené neskôr.

## Taktové cestovné poriadky

Myšlienka taktových cestovných poriadkov spočíva v tom, že vlaky, prípadne vlakové spojenia, jazdia na danom úseku v pravidelných intervaloch, v tzv. taktoch. Vlakové súpravy jednej vlakovej linky sú z určitej stanice vypravované vždy v rovnaký čas v každej perióde intervalu, napríklad každú hodinu.

Taktové CP prinášajú viaceré výhody. Svojou transparentnosťou sú pre cestujúcich ľahko zapamätateľné, a to najmä pre ich pravidelnosť. Pre odchod vlaku si stačí zapamätať v ktorej minúte odchádza zo stanice. Koncept zachováva rovnaký čas potrebný na prestup počas celého dňa. Ak Vám teda uchádza prípoj len o pár minút, bude Vám pre periodicitu CP uchádzať rovnako po celý deň. Optimalizácia časov potrebných na prestupoch v závislosti od počtu cestujúcich je predmetom tejto bakalárskej práce.

Z hľadiska plánovania je výhodné, že pri generovaní stačí uvažovať iba jeden interval. Zásadnou požiadavkou je, že situácia na konci periódy musí odpovedať situácii na začiatku periódy. V prípade zhody sa základ vygenerovaného CP pre daný interval skopíruje do celého rozsahu dňa, a tým skomponuje výsledný celodenný CP. Vlaky chodia v každej perióde rovnako až na posun.

Pre prispôsobenie taktového CP potrebám obyvateľstva a dopytu po cestovaní sa narúša periodicita. V praxi to vyzerá tak, že v prípade dopravnej špičky sa hodinový interval môže skrátiť na polhodinu, naopak mimo špičky a pri nočných spojoch natiahnuť na dvojhodinový interval.

V skutočnom CP sa pridávajú spoje aj v dôsledku zvýšenia počtu cestujúcich pred víkendom a po víkende. Počas víkendov sa interval zväčšuje. Príkladom pridaných neperiodicky sa opakujúcich spojov môžu byť školské linky a linky zabezpečujúce dopravu pre industriálne zóny.

TODO: ukážka taktového cestovného poriadku

## Obmedzujúce podmienky

*Obmedzujúce podmienky* sa používajú pre modelovanie vzťahu medzi dvomi udalosťami. Pomocou nich sa dajú sformulovať všetky možné vzťahy, ktoré majú byť obsiahnuté vo výsledne vygenerovanom CP.

V tejto sekcii popíšem ako sa dajú modelovať obmedzujúce podmienky pre taktové CP na železnici. Najskôr uvediem predpoklady a požiadavky vyplývajúce z rôznych faktorov, následne ukážem ako sa formulujú periodické podmienky na základe rôznych požiadaviek.

### Predpoklady

Predpoklady pre model môžu byť rôzne v závislosti od infraštruktúry, vlakových spojení a iných požiadaviek na CP. Spomenuté predpoklady a požiadavky z nich vyplývajúce sú vopred zadané.

#### Železničná infraštruktúra

Železničnú infraštruktúru tvoria uzly a trate.

* **Uzly** reprezentujú miesta v železničnej sieti, kde sa môžu vlaky vzájomne ovplyvňovať, preto sa v nich vyžaduje koordinácia. Príkladom uzla je vlaková stanica, kríženia, výhybky a zoraďovacie koľajisko.
* **Trate** sú spojenia z uzla do najbližšieho uzla, po ktorých sa presúvajú vlaky. Medzi dvojicou uzlov môže existovať aj viac paralelne položených tratí - koľají, a každému vlaku je vopred určená voľná koľaj po ktorej sa má presúvať. Trate môžu byť:
  + Jednokoľajové.
  + Dvojkoľajové, pri ktorých je každá koľaj využívaná jedným smerom.
  + Viackoľajové, (napr.: 2 koľaje pre každý smer) na ktorých môže byť riešené predbiehanie v tom zmysle, že pre koľaje v jednom smere sú pridelené vlaky podľa rýchlosti (jedna koľaj pre IC a rýchliky, druhá pre osobné a nákladné vlaky).
  + Banalizované viackoľajové, kde všetky koľaje môžu byť využívané pre oba smery podľa potreby.
* **Stanica** je uzol, určený pre zastavenie vlaku na určitý čas, pre nástup a výstup cestujúcich, ale taktiež miesto pre križovanie vlakov. Pri pohľade na stanicu ako uzol, je skrytá jej vlastná infraštruktúra. Uvažovanie a začlenenie staničnej infraštruktúry by viedlo k veľkému a komplikovanému modelu, preto v našom modeli stanice chápeme ako čierne skrinky. Pri tomto prístupe môže nastať prípad, že po vygenerovaní CP nebude realizovateľný pre obmedzenie staničnej infraštruktúry. Existujú modely a algoritmy, ktoré zahŕňajú aj staničnú infraštruktúru.

#### Vlaky

Jednotlivé vlaky sú uvažované vo forme vlakových liniek.

* **Vlaková linka** je priame vlakové spojenie medzi počiatočnou a konečnou stanicou po určitej, vopred definovanej trase. Každá linka jazdí v pravidelnom intervale, t.j. pravidelné sú vypravované vlaky v každej perióde intervalu. Pre každú linku je čas medzi dvomi stanicami vopred určený a fixný.

#### Cestujúci

Vzhľadom k počtu cestujúcich, ich zámeru odkiaľ, kam a v akom čase cestovať, je optimalizovaný celý železničný model. Podľa toho sú navrhované vlakové linky, ich periodicita, či použitie konkrétnych vlakových súprav.

#### Špeciálne požiadavky

CP musia spĺňať viacero požiadaviek, ktoré sú kladené na bezpečnostnú reguláciu, na dosiahnutie určitého štandardu poskytovaných služieb a v neposlednom rade musia byť realizovateľné samotné CP.

* **Pobyt vlaku na stanici -** je časový interval počas ktorého vlak zastaví na stanici. Spodná hranica predstavuje minimálny potrebný čas na nástup a výstup pasažierov. Na druhej strane horná hranica obmedzuje dobu státia a po uplynutí ktorej už vlak nevyťažuje kapacitu stanice. Započítava sa do celkovej doby cestovania.
* **Prípojové vlaky -** dva vlaky môžeme označiť ako prípojové, ak je medzi nimi plánovaný prestup. Dôležitým faktorom je príchod prvého nasledovaný odchodom druhého vlaku zo stanice. Taká situácia nastane ak medzi dvomi stanicami neexistuje priame vlakové spojenie, čiže nutnosť prestupu.
* **Spájanie vlakov** - spájanie môže vzniknúť medzi dvomi vlakmi, ktoré majú v určitom úseku spoločnú trasu. Takáto kombinácia dvoch vlakov si vyžaduje prítomnosť oboch v stanici, v ktorej sú spájané do jednej vlakovej súpravy. Optimalizuje sa tým veľkosť posádky (na spoločnej trase postačí jedna) a šetrí sa kapacita tratí (dva vlaky by museli mať medzi sebou bezpečnostné časové rozstupy).
* **Synchronizácia vlakov** býva výhodná, ak dve vlakové linky majú spoločnú časť na ich trasách. Tak potom čas odchodu z prvého spoločného uzla je synchronizovaný. Napríklad pri rovnakej perióde majú dve vlakové linky frekvenciu jedna, po synchronizácii je poskytovanie prepravy osôb v spoločnej časti trasy s frekvenciou dva.
* **Otáčanie vlakovej súpravy** v konečnej stanici býva v dôsledku jej využitia pre vlakovú linku v opačnom smere. Čas strávený v tomto uzle je naplánovaný tak, že započítava dobu prepojovania súpravy, prípadné overenie technického stavu a taktiež aj čas slúžiaci na zmenšovanie alebo absorbovanie meškaní.
* **Fixované príchody a odchody** sa vyskytujú napríklad pri vlakových linkách, ktoré sú zároveň medzinárodnými linkami. Čas príchodu na hranice štátu je vymedzený vzájomnou dohodou susediacich železničných spoločností a nie ako výsledok plánovacieho procesu.
* **Bezpečnostná regulácia** spočíva v tom, že dva vlaky využívajúce rovnakú trať v určitom smere sú od seba oddelené bezpečnostnými časovými rozstupmi. Časový rozdiel medzi nimi musí byť dodržaný rovnako v počiatočnom aj v koncovom uzle trate. Bezpečnostné opatrenia taktiež nepovoľujú stretávanie a predbiehanie vlakov na jednej koľaji.

### Formulácia obmedzujúcich podmienok

V tejto sekcii si ukážeme ako sa dajú predchádzajúce požiadavky pretransformovať do obmedzujúcich periodických podmienok. Väčšina známych algoritmov na generovanie CP je založená na splňovaní takého to modelu s obmedzujúcimi podmienkami.

#### Periodická obmedzujúca podmienka

Cestovný poriadok pozostáva z časov príchodu a odchodu pre všetky linky v každej stanici, ktorou prechádzajú. Pri modelovaní sa používajú rozhodovacie premenné pre príchody a odchody nasledovne:

čas príchodu vlaku do uzla

čas odchodu vlaku z uzla

Kde parameter je interval cestovného poriadku v minútach. Rozhodovanie premenné a nadobúdajú celočíselné hodnoty z domény . Vlak podľa CP príde do stanice v čase :25, pobudne v stanice jednu minútu a odíde v čase :26, zapíšeme pomocou obmedzujúcej podmienky takto:

Inými slovami udalosť nastane jednu minútu pred udalosťou , a naopak udalosť nastane jednu minútu po .

Periodicita obmedzujúcich podmienok sa dosiahne počítaním v modulo T (pri perióde T). Pre zovšeobecnenie myšlienky uvažujme ako príchod vlaku do uzla , ako odchod iného vlaku z uzla , a ich vzťah vytvoríme pomocou časového okna  namiesto fixovanej hodnoty. Časové okno predstavuje interval s dolnou a hornou hranicou pre rozdiel dvoch rozhodujúcich premenných.

Ekvivalentne sa predchádzajúci zápis pre prehľadnosť skracuje na:

Pre jednotlivé špeciálne požiadavky spomenuté v sa formulujú obmedzujúce podmienky nasledovne (všetky konkrétne čísla použité v obmedzujúcich podmienkach sú uvedené ako príklad):

* **Pobyt vlaku na stanici** , ktorý má byť minimálne 2 minúty a maximálne 10 minút sa dá vyjadriť
* **Prípojové vlaky -** plánovaný vzájomný prestup medzi linkami a v stanici , sa definuje dvojicou obmedzujúcich podmienok. Požadovaný čas na prestup od 2 do 10 minúť medzi oboma navzájom.
* **Spájanie dvoch vlakov** a , respektíve spájanie ich vlakových súprav do jednej (napr. ) na spoločnej trase ohraničenej stanicami a si vyžaduje, aby boli v oboch hraničných staniciach obidva dva vlaky prítomné. Presnejšie v stanici , kde sa vlaky spájajú do , príchod vlaku musí predchádzať odchodu vlaku . Druhá obmedzujúca podmienka vyplýva analogicky pre stanicu, kde sa rozpájajú:
* **Otáčanie vlakov** v konečnej stanici pre použitie vlakovej súpravy na linke v opačnom smere vyjadruje obmedzujúca podmienka  
    
  kde je požadovaný minimálny čas 20 minúť predtým ako vlaková súprava opustí konečnú stanicu a 50 minúť je maximálny čas, ktorý v nej môže pobudnúť.
* **Fixované príchody a odchody** sa vyskytujú pri medzinárodných linkách. Vlak vstupuje na územie štátu o :25 a opúšťa územie o :34. Vstup odpovedá odchodu medzinárodného vlaku od uzla na hranici, ktorý je podľa dohody napríklad v rozpätí :23 a :27. Opúšťanie odpovedá príchodu vlaku do uzla hranice v rozpätí :32 a :36.  
    
  Obmedzujúce podmienky nie sú ale periodické. Vyjadrujú presne hodnotu v minútach. Pre zapísanie do obecného tvaru potrebujeme pridať pomocnú premennú  
    
  Dostávame upravené periodické obmedzujúce podmienky:   
    
  Každá obmedzujúca podmienka má dve rozhodujúce premenné. Ak nejaký cestovný poriadok spĺňa všetky obmedzujúce podmienky, tak pridaním minút pre každý čas príchodu a odchodu dostaneme nový cestovný poriadok, rovnako spĺňajúci všetky podmienky. Oba CP sú v podstate rovnaké, až o posunutie o minút. Ak pri zvolenom posunutí sú všetky pomocné premenné , tak všetky obmedzujúce podmienky pre fixné odchody a príchody sú splniteľné.
* **Synchronizáciu dvoch vlakov**  a , ktoré majú značnú časť trasy spoločnú a frekvenciu jedna v perióde cestovného poriadku, skonštruujeme nasledovne: chceme posunúť odchod vlaku voči odchodu vlaku o 30 minút s chybou 2 minúty. Synchronizácia sa vzťahuje na celú spoločnú trasu so stanicami .  
    
  Po synchronizácii vlakov o 30 minút je poskytovaná osobná doprava na spoločnej trase s frekvenciou dva. Podobným spôsobom sa dajú synchronizovať viac ako dva vlaky.
* **Bezpečnostná regulácia** rozstupov (napr. 3 minúty) dvoch po sebe idúcich vlakov v jenom smere po tej istej trati znamená, že ak vlak opustí stanicu v určitom čase, tak vlak nesmie opustiť stanicu do 3 minút pred ani po odchode vlaku . Keďže bezpečnostný rozstup sa týka vlakov po celej dĺžke trate medzi stanicami a , tak dostávame dve podmienky:

## Periodic Event Scheduling Problem

Táto sekcia opisuje Periodic Event Scheduling Problem (PESP), ktorý sformulovali Serafini a Ukovich (1). PESP poskytuje akýsi framework pre podmienky typu popísané v sekcii 2.2.2.

### Definícia PESP

*Definícia:* Nech je daná množina udalostí, množina , časová perióda , a časové okná pre všetky . PESP má nájsť periodický rozvrh , ktorý spĺňa

alebo rozhodne, že vstupné podmienky sú nesplniteľné a rozvrh neexistuje.

Spomínaný problém splniteľnosti zadaných obmedzujúcich podmienok je NP - úplný, dokázaný autormi v (1).

## Známe algoritmy

V tejto sekcii je prehľad algoritmov, ktoré riešia problém generovania a optimalizácie taktových cestovných poriadkov.

### Odijk

### Voorhoeve

### Liebchen

### Peeters

## Prípadová štúdia

Nasledujúca sekcia stručne popisuje situáciu ako bol použitý matematický optimalizačný model v praxi, t.j. pri generovaní CP pre sieť liniek metra.

### Berlínske metro

#### Sieť berlínskeho metra

Sieť berlínskeho metra má dĺžku všetkých tratí 144 km TODO: (Pražské metro ?? km) s počtom 170 staníc, kde 19 z nich je prestupných. Priemerná doba cestovania je 6 km alebo 8 staníc. Počas jedného dňa metro prepraví okolo 1,3 milióna cestujúcich. Z úvodných informácií sa dá usúdiť, že ide o rozľahnú sieť, ktorá je len časťou siete integrovanej dopravy v Berlíne.

Počas dopravnej špičky a v pracovných dňoch sú intervaly na linkách aspoň 5 minút. Intervaly vo večerných a nočných hodinách a počas víkendov sú 10 minút. Predmetom ich štúdie bola prevádzka berlínskeho metra mimo dopravnej špičky pri intervale T=10.

#### Požiadavky

Cieľom ich štúdie bolo vylepšiť aktuálny CP metra, redukovať dobu čakania cestujúcich. Kritéria, ktoré sa brali do úvahy, sa týkali počtu použitých vlakových súprav, priemernej doby potrebnej na prestup, priemernej rýchlosti vlakov, a počtu plánovaných prestupov.

Ďalšími kritériami boli vyrovnanosť medzi všetkými prestupmi (neexistujú príliš zlé časy na prestupoch), a stabilita CP, schopnosť absorbovať v určitej miere odchýlenie sa od plánovaného rozvrhu.

#### Optimalizácia

Pri modelovaní použili PESP model s určitými doplneniami. Výslednú úlohu lineárneho programovania riešili CPLEX MIP-Solverom. Skonštruovali CP, ktorý podstatne vylepšil ten predchádzajúci vo všetkých zadaných kritériách.

#### Výsledok

Prvý výsledný CP zredukoval vážený priemer čakacej doby cestujúcich z  34% doby intervalu na menej ako 17%. Pre 24 najdôležitejších prestupov sa priemerná doba čakania znížila z 30% na 4% doby intervalu. Zvýšil počet potrebných vlakových súprav zo 71 na 78. Spoločnosť BVG, prevádzkujúca berlínske metro, ho zamietla.

Nasledujúca spolupráca medzi vývojovým tímom CP a BVG viedla k vzniku viacerých CP. Pri každom z nich sa vyskytli situácie, ktoré viedli k zmene pôvodných podmienok alebo sa pridávali dodatočné nové požiadavky. Konečný akceptovaný CP bol v porovnaní s pôvodným CP z pohľadu vylepšenia doby čakania len o niečo lepší, ale výrazne však zlepšoval vyrovnanosť a stabilitu.

Prípad optimalizácie ukázal, že výsledný CP je význačne lepší ako manuálne skonštruovaný v splniteľnosti kritérií. Prípad demonštroval úspešné uvedenie prvého, matematicky optimalizovaného, taktového CP v praxi.

# Formulácia riešeného problému

Táto kapitola obsahuje formuláciu riešeného problému, ktorý vychádza už zo zadania ročníkového projektu a jeho špecifikácie. Definuje vstup a požadovaný výstup, popisuje minimalizačnú funkciu v závislosti od ktorej prebieha optimalizácia problému.

## Vstup

Vstupom je existujúci cestovný poriadok získaný z IDOSu (TODO:link), ktorý slúži pre potreby načítania vstupných dát. Vstupnými dátami sú rozplánované vlakové linky, ktoré majú definovanú pevnú trasu, číslo linky, časový interval a obsahujú zoznam zastávok. Zastávka obsahuje názov stanice, čas príchodu a odchodu do stanice, a na akom kilometri od počiatku trasy sa nachádza. Časovanie vlakových liniek je tak kompletne zadané.

Ďalším parametrom vstupu je zoznam staníc. Každú stanicu špecifikuje názov stanice, mesto v ktorom sa nachádza a počet obyvateľov aglomerácie spadajúcich pod danú stanicu. Položka mesto nie je pre stanicu povinná, slúži pre potreby optimalizácie. Nie sú vyhľadávané vlakové spojenia medzi dvomi stanicami jedného mesta, inak by nezohľadňovali realitu. Obyvatelia mesta preferujú MHD, ktorá poskytuje frekventovanejšiu osobnú dopravu.

Parametrami vstupu aj zoznam navzájom prepojených liniek. Vzájomne prepojené linky tvoria triedu ekvivalencie. Ak posuniem odchod linky o  minút, posunú sa rovnako o minút odchody všetkých liniek, ktoré sú s ňou prepojené.

## Obmedzujúce podmienky

Keďže kompletné časovanie vlakových liniek je zadané priamo na vstupe, riešený problém zužuje len na použitie obmedzujúcich podmienok pre prípojové vlaky zo sekcie .

Pre zachovanie vzťahu križovania dvoch protichodných liniek na jednokoľajovej trati používam podmienky typu

Odchody dvoch previazaných liniek sú tak od načítania vstupných údajov pevne fixované. Previazané linky sú také linky, že keď zmením čas odchodu jedného vlaku z jeho počiatočnej stanice o  minút neskôr, rovnako o minút sa mi zmení aj čas odchodu druhého vlaku z jeho počiatočnej stanice. Navzájom previazané linky tvoria triedy ekvivalencie.

## Požadovaný výstup

Výstupom sú skonštruované taktové cestovné poriadky. Sú vygenerované rôznymi navrhnutými algoritmami optimalizované vzhľadom k minimalizačnej funkcii. Pre štatistické účely porovnania sú súčasťou výstupu pre jednotlivé CP aj: výsledná hodnota minimalizačnej funkcie a počet progresívnych zmien, ktoré vylepšili aktuálnu hodnotu minimalizačnej funkcie.

## Minimalizačná funkcia

Navrhnuté algoritmy počítajú s minimalizačnou funkciou, ktorá je navrhnutá ako súčet cez všetky prestupy z množiny súčinu váhy a času maximálnej doby prestupu. Formálne zapísané ako:

je množina prestupov v CP

je prestup medzi dvoma linkami v stanici , z linky na linku

je čas príchodu linky do prestupnej stanice

je čas odchodu linky z prestupnej stanice

je počet očakávaných cestujúcich na prestupe z linky na linku

je počet vlakových liniek

je množina všetkých staníc

je prestupná stanica pre linky a

## Viacúrovňové zadávanie údajov

Procesu optimalizácie predchádza možnosť viacúrovňového zadávania, respektíve modifikácie vstupných údajov. Možnosť modifikácie je na úrovni vlakových liniek, ich zastávok a staníc. Po vygenerovaní vlakových spojení medzi všetkými stanicami, sa dajú modifikovať údaje o vlakových spojeniach medzi jednotlivými stanicami.

Takéto viac úrovňové zadávanie údajov ovplyvňuje výsledné vygenerované taktové cestovné poriadky.

## Generovanie a optimalizácia

Výsledkom generovania a konštrukcie CP je nájsť vzájomné posunutie zadaných vlakových liniek v čase tak, aby výsledný CP zohľadňoval problém optimalizácie. T.j. minimalizovať časy na prestupoch tak, aby bolo čo najviac cestujúcich spokojných. Minimalizačná funkcia je definovaná v sekcii .

# Navrhnuté algoritmy

V použitých algoritmoch sa pre zjednodušenie obmedzím iba na obmedzujúce podmienky spomenuté v sekcii 3.2.

## Náhodné generovanie s vylepšovaním

Prvý z navrhnutých a implementovaných algoritmov je založený na vygenerovaní náhodného CP a jeho modifikáciou sa ho postupe snaží vylepšovať. Vylepšovanie využíva metódu lokálneho prehľadávania.

#### Pseudokód algoritmu

**Randomize Generation Algorithm with local search**

–––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––

*– definitions*

AllLines : is a set of all used lines

AvailableLines : is a set of lines

StableLines : is a set of lines

selectedLine : is a line

*- initialization*

T := createRandomizedTimetable(AllLines)

AvailableLines := AllLines

StableLines := 0

- *main loop*

**while** AvailableLines 0 **do**

selectedLine := chooseRandomlyFrom(AvailableLines)

**for** all possible shifts in period of selected line **do**

calculate line related transfers` rating value of current shift

newRatingValue := remember the minimum of line`s rating value

**od**

**if** newRatingValue < oldRatingValue **then**

StableLines := 0

AvailableLines := AllLines

**fi**

StableLines := StableLines selectedLine

AvailableLines := AvailableLines \ selectedLine

**od**

–––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––

#### Popis algoritmu

Algoritmus je navrhnutý tak, že si v inicializačnej časti vygeneruje náhodný CP, a potom sa ho snaží vylepšovať. Súčasťou inicializácie je aj nastavenie množiny stabilných liniek na prázdnu a do množiny dostupných liniek, s ktorými ešte môžeme posúvať, sa pridajú všetky zadané linky.

Vylepšovanie prebieha tak, že algoritmus si náhodne vyberie linku, ktorá ešte môže byť vylepšená, respektíve vylepšenie jej prírastku do minimalizačnej funkcie. Vybranou linkou algoritmus posúva v tom zmysle, že nastavuje čas odchodu z počiatočnej stanice prechádzaním celej množiny periódy Množina reprezentuje minúty, o ktoré môže byť posunutý aktuálny CP linky. Pre každé posunutie si spočíta minimalizačnú funkciu pre prestupy obsahujúce vybranú linku. Prejdením celej množiny nájde minimum možného prírastku k výslednej hodnote minimalizačnej pre minútu posunutia, a ten porovná s predchádzajúcim, doteraz aktuálnym prírastkom.

Ak je nový prírastok lepší ako doteraz aktuálny, čiže menší z pohľadu minimalizácie, tak na vybranej linke sa nastaví odchod z počiatočnej stanice na minútu posunutia, pre ktorú bol vygenerovaný nový prírastok. Rovnako sa zmení aj aktuálny prírastok pre linku. Súčasne sa množina stabilných liniek nastaví na prázdnu, a množina dostupných liniek sa rozšíri opäť na všetky linky, podobne ako v inicializačnej časti na algoritmu.

V oboch prípadoch, či už je nový prírastok lepší alebo nie, sa vybraná linka pridá do množiny stabilných liniek a odoberie z množiny dostupných liniek.

#### Konečnosť algoritmu

## 

## Generovanie s použitím discrete set

#### Pseudokód algoritmu

–––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––

**Propagation part**

–––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––

*- definitions*

- transfers : defined as from line to line on specified station

- constraints : derived from transfer, contains discrete set

*- I* : set of {1,…,*N*} where *N* is number of train lines used in constraints

- matrix : matrix of discrete set

- *initialization*

constraints := createConstraints(transfers)

constraints := createSetAndMinimizationFactor(constraints)

constraints := mergeEquivalentConstraints(constraints)

- *matrix initialization*

**for** i,j *I* **do**

**if** i = j **then**

matrix[i,j] :=

**else**

matrix[i,j] :=

**fi**

**od**

**foreach** constraint on i,j *I* **do**

matrix[i,j] := constraint.set

matrix[j,i] := – matrix[i,j]

**od**

*- main part*

propagate(matrix)

–––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––

**Search part (Backtracking) with specific best searcher**

–––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––

*- paramaters*

matrix : matrix of discrete set

*- main loop*

**while** (true) **do**

propagate(matrix)

**if** matrix is not valid **then**

return

**fi**

bestRecord := choose best record from Set

**if** bestRecord was not found **then**

solution found

end of algoritm

**fi**

fixOnePotentialOfSet(matrix, bestRecord)

search(matrix)

removedFixedPotentialOfSet(matrix, bestRecord)

**od**

–––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––

–––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––

**Propagate method**

–––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––

*- parameters*

matrix : matrix of discrete set

*- definitions*

changed : boolean

*I* : set of {1,…,*N*} where *N* is number of train lines used in constraints

*- initialization*

changed := true

*- main loop*

**while** changed **do**

changed := false

**for** i,j,k *I* **and** i j **and** ki,j **do**

**if** matrix[i,j] matrix[i,k] + matrix[k,j] **then**

matrix[i,j] := matrix[i,j] (matrix[i,k] + matrix[k,j])

matrix[j,i] := – matrix[i,j]

changed := true

**fi**

**od**

**od**

–––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––

–––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––

**Construction of Timetables**

–––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––

*- parameters*

matrix : matrix of discrete set

*- solution*

matrix[0] represents solution

–––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––––

#### Popis algoritmu

#### Konečnosť algoritmu

### Varianty algoritmu

Druhý navrhnutý algoritmus má viacero varianty, ktoré vznikli až vo fáze implementácie. Boli navrhnuté rôzne postupy, ktoré pozmenili hlavné metódy pre generáciu propagate a search.

#### Variant A

Bisection algorithm with same max transfer time

Deterministic searcher

#### Variant B

Bisection algorithm with alpha\*T max transfer time

Deterministic searcher

#### Variant C

Propagation with full discrete set

Deterministic

#### Variant D

Propagation with full discrete set

Probabilistic

## Možné využitie a obmedzenia

# Užívateľská dokumentácia

## Inštalácia a spustenie programu

## GUI a použité pojmy

## Základné použite

## 

## Načítanie vstupných údajov

### Formát vstupných údajov

## Editovanie liniek

### Connected Lines

### Train Stops

## 

## Editovanie staníc

### Town Categories

### Minimal Transfer Time

## Editovanie spojení

### Zmena trasy spojenia

## 

## Generovanie cestovných poriadkov

### Výber algoritmu

## Prezentácia výsledných CP

### Linkové CP

### Staničné CP

# Výsledky

## Testovanie na vstupných údajoch

## Porovnanie algoritmov

## Porovnanie vygenerovaných CP

# 

# Implementácia

## Štruktúra programu

## Vývojové prostredie

## Dátové štruktúry (Reprezentácia údajov)

### Class Diagrams

## Implementácia algoritmov

### Class Diagrams

## 

## Zaujímavosti spojené s implementáciou algoritmov

### Propagation algoritmus

### Search algoritmus

### Varianty algoritmu

# 

# Záver

## Nedostatky a možné rošírenia

# Literatúra

1. *A mathematical model for periodic scheduling problems.* **Ukovich, P. Serafini a W.** 550 -581, s.l. : SIAM Journal on Discrete Mathematics 2, 1989.

2. Project B15 - Service Design in Public Transport. [Online] http://www.zib.de/Optimization/Projects/TrafficLogistic/Matheon-B15/Matheon-B15long2.en.html.

3. **Leibchen, Christian a Mohring, Rolf H.** *A case Study in Periodic Timetabling.*