

# **Žilinská Univerzita**

## **Fakulta riadenia a informatiky**



## **Semestrálna práca 2**

Policajná databáza

B Strom

Školský rok 2019/2020

Dávid Pavličko

4. ročník

Skupina 5ZZS12

**Obsah**

<b>Úvod.....</b>	<b>3</b>
<b>1. Analýza .....</b>	<b>4</b>
<b>Návrh údajovej štruktúry.....</b>	<b>5</b>
<b>Diagram balíčkov .....</b>	<b>6</b>
<b>Popis diagramu balíčkov a tried .....</b>	<b>6</b>
1. Structures.....	6
3. Model.....	6
<b>Zoznam požadovaných operácií a ich počet prístupov do súboru .....</b>	<b>8</b>
<b>1. Pre záznamy o aute .....</b>	<b>8</b>
1. Vyhľadávanie .....	8
2 Pridanie.....	8
3. Upravovanie .....	8
<b>2. Pre záznamy o vodičských preukazoch .....</b>	<b>9</b>
1. Vyhľadávanie .....	9
2. Pridanie .....	9
3. Upravovanie .....	9

## Úvod

Cieľom semestrálnej práce je vytvorenie informačného systému na evidenciu áut a vodičských preukazov v binárnych súboroch a efektívne s nimi pracovať a vykonávať operácie vyhľadaj, vlož, uprav a zmaž pomocou použitia vhodných údajových štruktúr:

- Lineárne hešovanie
- B Strom
- Heap file

## 1. Analýza

Aplikácia musí spĺňať kritérium fungovania na systéme s malou operačnou pamäťou, teda musí vedieť pracovať s veľkou databázou, ktorá bude uložená v binárnom súbore, alebo viacerých binárnych súboroch a vedieť efektívne vyhľadávať, upravovať, pridávať a mazať akékoľvek typy záznamov.

V konkrétnom zadaní sa jedna o vodičské preukazy a autá. Autá môžeme identifikovať dvomi spôsobmi:

1. Unikátny VIN reťazec
2. Unikátna značka vozidla – EČV

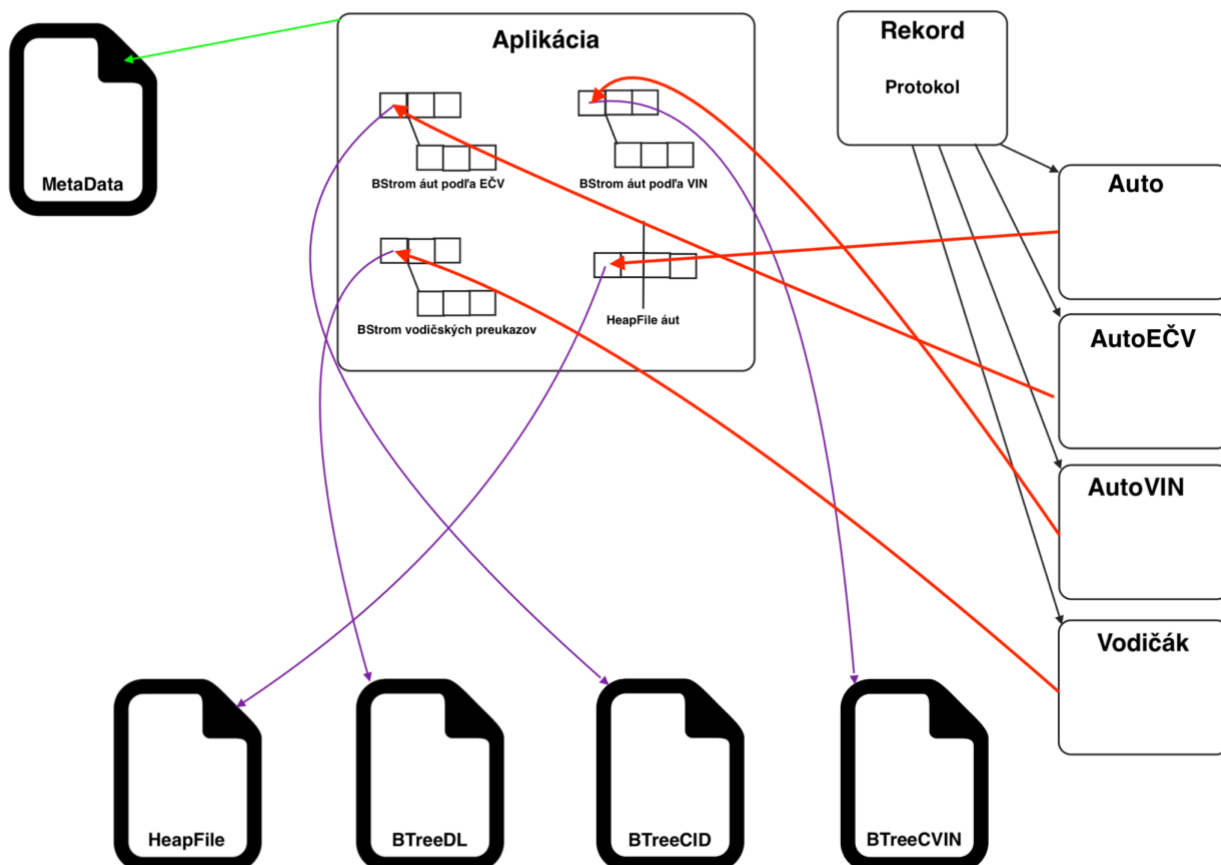
Jednotlivé vodičské preukazy môžeme identifikovať nasledovne:

1. Unikátne číslo osoby

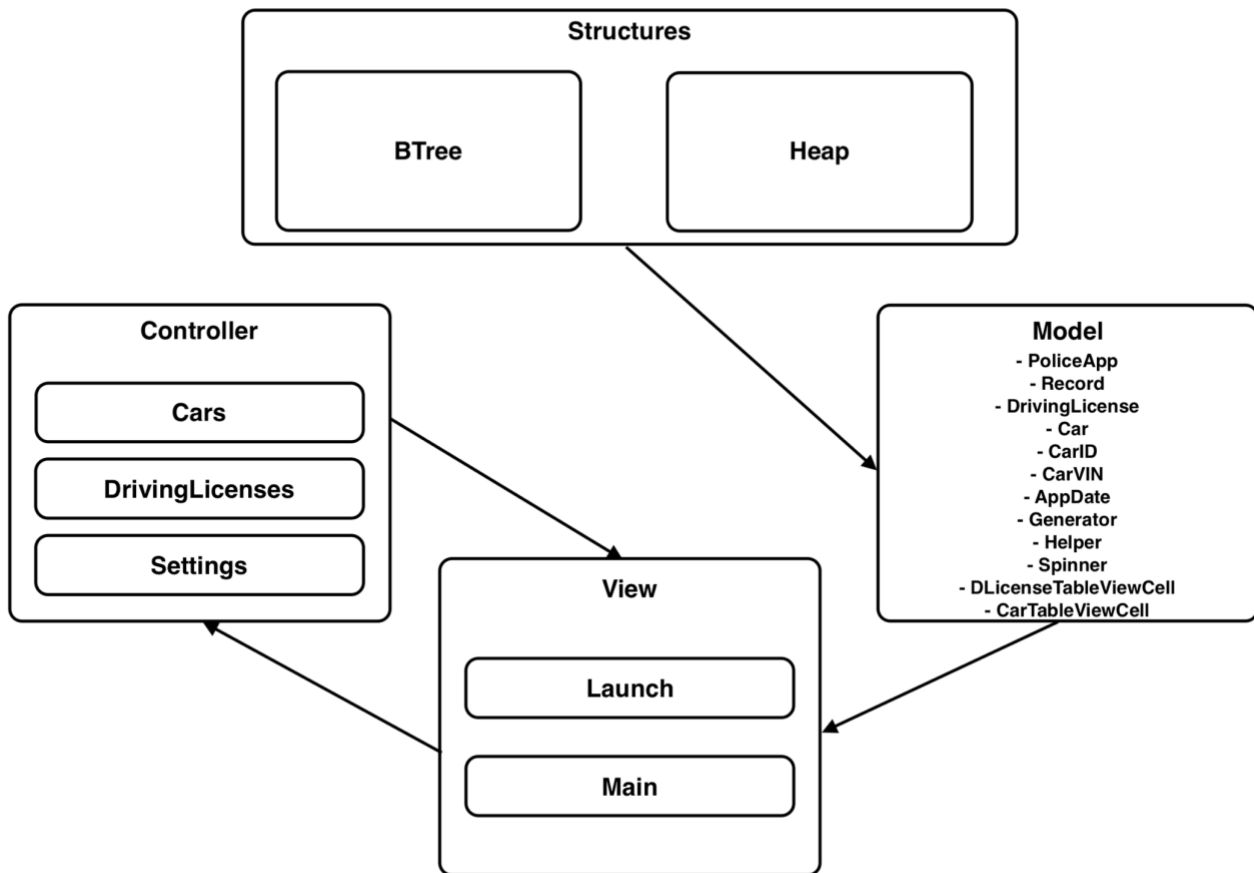
Aby bolo možné efektívne zrealizovať túto aplikáciu, je nutné využiť optimálne údajové štruktúry. Je viac spôsobov. Autorom vybrané riešenie bolo tzv. Lineárne hešovanie, alebo B strom a taktiež použitie neusporiadaného súboru Heap file.

## Návrh údajovej štruktúry

Na ukladanie dát v tejto semestrálnej práci som použil štruktúru B strom a Heap file. Všetky dáta sú ukladané v binárnych súboroch vrátane meta dát blokov ako aj samotnej aplikácie pre znovu načítanie pôvodných dát.



## Diagram balíčkov



## Popis diagramu balíčkov a tried

## 1. STRUCTURES

Balíček štruktúr obsahuje vlastnú implementáciu údajových štruktúr, ktoré boli použité vrámci semestrálnej práce a na testovanie.

- **B Strom**
- **Heap file**

## 3. MODEL

Triedy objektov a pomocné modely pre grafické zobrazenie sú uložené v tomto balíčku.

- **PoliceApp** – hlavná trieda, ktorá sa ihneď inicializuje po spustení aplikácie, ak už existujú nejaké binárne súbory, aplikácia bude ihneď s nimi pracovať. Táto trieda je zdieľaná a je možné do nej zasahovať vo viacerých častiach aplikácie.
- **Record** – protokol, ktorý sa správa ako interface, jeho triedy využívajú funkcie ako `initEmpty()` pre zapisovanie „prázdnych“ inštancií do binárnych súborov, `toBytes()` prevedie atribúty triedy na binárne dáta, `fromBytes()` prevedie bajty opäť na inštanciu triedy, `getSize()` vracia veľkosť triedy v bajtoch potrebných na zápis a čítanie

zo súboru, toString() vypisuje aktuálny stav triedy do reťazca, isEmpty() overuje, či je inštancia triedy naplnená „prázdny“ dátami a initRandom() pre účely generátora

- **DrivingLicense** – jeden z dvoch agentov systému, s ktorými budeme pracovať a zobrazovať jeho stav koncovému používateľovi mobilnej aplikácie
- **Car** – druhý z agentov systému, s ktorým budeme pracovať a zobrazovať jeho stav koncovému používateľovi mobilnej aplikácie
- **CarID** – trieda, ktorá drží len ID (EČV) auta a adresu v binárnom súbore pre heap file
- **CARVIN** – trieda, ktorá drží len VIN číslo auta a adresu v binárnom súbore pre heap file
- **AppDate** – vlastná trieda pre dátum vo formáte dd-mm-YYYY
- **Generátor** – Trieda implementujúca vlastnú implementáciu štruktúr za účelom vygenerovania náhodných inštancií áut a vodičských preukazov pre naplnenie databázy
- **Helper** – trieda, ktorá je zdieľaná, drží konštanty pre maximálne veľkosti reťazcov, prevodník čísel do binárneho stavu a naspäť, uchováva veľkosti jednotlivých dátových typov v bajtoch a prevádza boolean na číslo a naopak
- **Spinner** – táto trieda sa používa pri dlhých procesoch, ktoré sú rozdelené na hlavné vlákno, kde sa zavolá Spinner a na ďalšie vlákno na pozadí, ktoré spracúva operácie bez zamrznutia aplikácie
- **DLicenseTableViewCell** – pomocný model pre zobrazenie buniek v dynamickej tabuľke vodičských preukazov načítaných zo súboru pre koncového používateľa mobilnej aplikácie
- **CarTableViewCell** – pomocný model pre zobrazenie buniek v dynamickej tabuľke áut načítaných zo súboru pre koncového používateľa mobilnej aplikácie

## Zoznam požadovaných operácií a ich počet prístupov do súboru

### 1. Pre záznamy o aute

#### 1. VYHLADÁVANIE

##### Podľa EČV

Vyhľadanie auta podľa evidenčného čísla v B strome áut podľa evidenčných čísel aplikácia pristupuje do binárneho súboru  $\log(A)$  krát, kde A je počet blokov b stromu. Jednotlivé bloky sa vždy načítajú celé, pomocou komparátora prejdú záznamy a prípadne pokračuje ďalším načítaním bloku ako syna záznamu. Nájdený záznam vracia adresu rekordu do neusporiadaného heap filu, kde si už pomocou jedného prístupu získa daný rekord.

**Počet prístupov:  $\log(A) + 1$**

##### Podľa VIN

Vyhľadanie auta podľa VIN čísla v B strome áut podľa VIN čísel aplikácia pristupuje do binárneho súboru  $\log(B)$  krát, kde B je počet blokov b stromu. Jednotlivé bloky sa vždy načítajú celé, pomocou komparátora prejdú záznamy a prípadne pokračuje ďalším načítaním bloku ako syna záznamu. Nájdený záznam vracia adresu rekordu do neusporiadaného heap filu, kde si už pomocou jedného prístupu získa daný rekord.

**Počet prístupov:  $\log(B) + 1$**

#### 2 PRIDANIE

Najskôr je potrebné veriť, či sa evidenčné číslo alebo VIN už nenachádza v databáze, prebehne teda vyhľadávanie podľa evidenčného čísla a VIN čísla ( $\log(A) + \log(B)$ ), ak sa také auto nenájde začne sa operácia vkladania. Najskôr sa auto vloží do neusporiadaného Heap file, pomocou jediného prístupu, kde už aplikácia vie, kde sa nachádza posledný záznam a vloží ho doň a vráti adresu, kde sa auto nachádza. Následne sa vloží do oboch B stromov podľa VIN aj EČV. Vkladanie prebehne podobne ako pri vyhľadávaní s tým rozdielom, že sa ukladá do pamäti RAM cesta navštívených blokov až do bloku kam sa nový rekord má vložiť. Počet prístupov bude  $\log(A) + \log(B)$  pre prvý aj druhý b strom.

Ak nastane porušenie vlastnosti štruktúry je potrebné vykonať rozdelenie a preusporiadať štruktúru pomocou tzv. Splitov. Počet splitov nemôže byť väčší ako hĺbka stromu a split musí zapísať rekordy do nového pravého bloku, redukovaný aktuálny blok a do bloku otca, alebo nového koreňového bloku, teda počet prístupov do súboru bude  $S * 3$ , kde S je počet splitov  $S_a$  pre B strom podľa EČV a  $S_b$  pre B strom podľa VIN.

**Počet prístupov:  $\log(A) + \log(B) + 1 + (\log(A) + S_a * 3) + (\log(B) + S_b * 3)$**

#### 3. UPRAVOVANIE



V aplikácii je potrebné najskôr vyhľadať auto podľa EČV ( $\text{Log}(A) + 1$ ), alebo podľa VIN ( $\text{Log}(B) + 1$ ) a následne po zmenách parametrov auta pomocou jediného prístupu na adresu v heap file prepíšem presný počet vyhradených bajtov pre rekord na jeho adrese.

**Počet prístupov:  $\text{Log}(A)$  alebo  $\text{Log}(B) + 2$**

## 2. Pre záznamy o vodičských preukazoch

### 1. VYHLÁDÁVANIE

Vodičské preukazy sú identifikované podľa unikátneho celého čísla a nie sú ukladané v Heap file, ale iba v B strome. Takže počet prístupov sa zníži o 1 oproti vyhľadávaniu pre autá, ktoré sú uložené v Heap file. B strom vodičských preukazov teda pristupuje do súboru iba ak potrebuje načítať ďalší blok v ktorom by sa mal nachádzať daný rekord až kým nepríde do listového bloku, počet blokov si označíme N.

**Počet prístupov:  $\text{Log}(N)$**

### 2. PRIDANIE

B strom vodičských preukazov sa prehľadáva podobne ako pri vyhľadávaní až kým sa rekord nenájde a teda nový sa nevloží, alebo dorazí do listového bloku do ktorého sa záznam vloží, počet operácií bude  $\text{Log}(N)$ , kde N je počet blokov v B strome. Ak po vložení nevyhovuje usporiadanie a je porušená vlastnosť štruktúry o veľkosti bloku nastáva splitovanie. Počet splitov nemôže byť väčší ako je hĺbka stromu, takže postupným splitovaním a prepisovaním aktuálneho bloku do súboru, nového pravého bloku a prepisovanie otcovského bloku sa operácia opakuje až kým nie sú splnené všetky vlastnosti štruktúry. Každá operácia split (S) potrebuje 3 prístupy do súboru. Spätná cesta počas vkladania sa ukladá do pamäte RAM.

**Počet prístupov:  $\text{Log}(N) + 3 * S$**

### 3. UPRAVOVANIE

Záznam je potrebné nájsť so zložitou  $\text{Log}(N)$ , kde N je počet blokov binárneho stromu vodičských preukazov. Po úprave vodičského preukazu je znova vykonané hľadanie, ale príslušného bloku, počet prístupov bude ďalších  $\text{Log}(N)$ , po nájdení sa opäť celý zapíše do súboru a prepíše zmenený záznam.

**Počet prístupov:  $2 * \text{Log}(N) + 1$**