

Datový model (ERD) a model případů užití

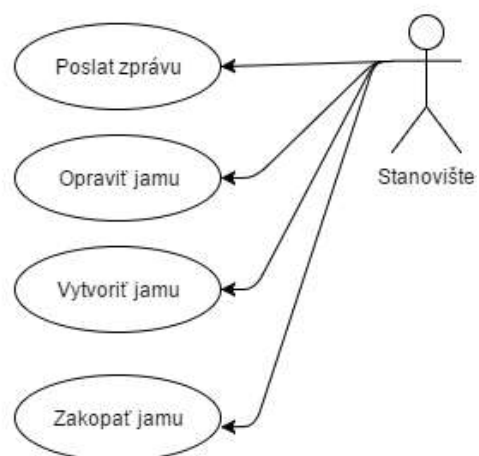
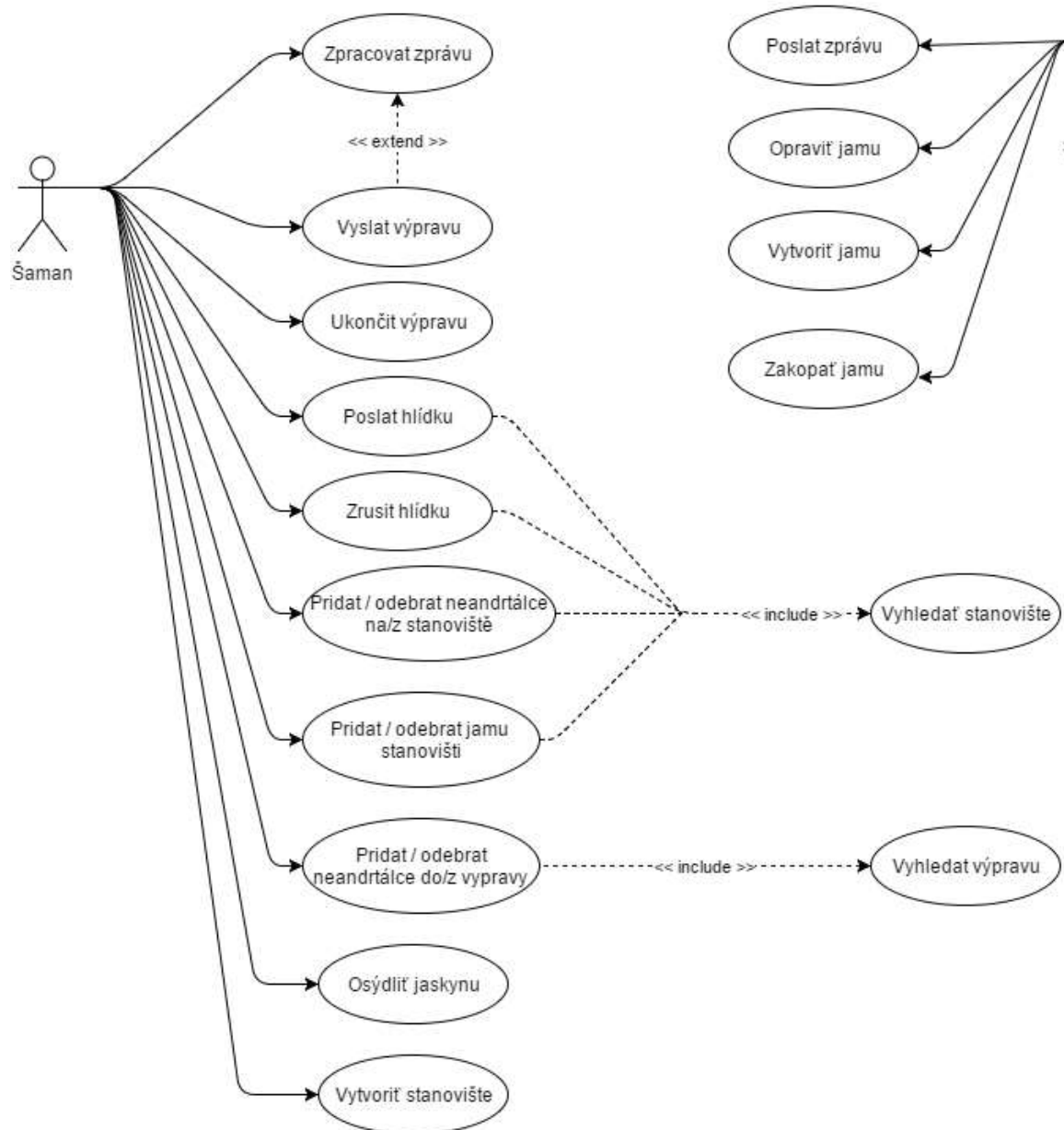
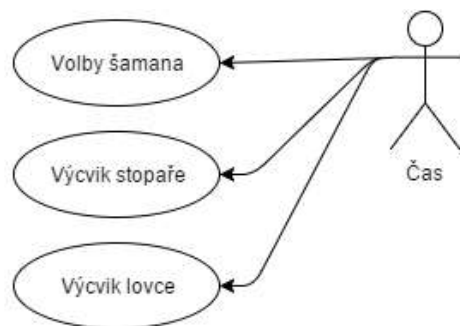
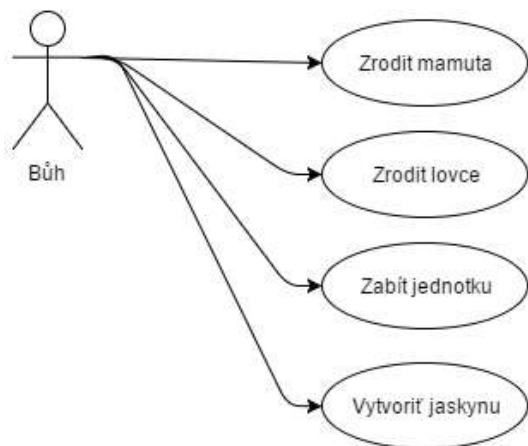
Zadání č. 46 – Lovci mamutů

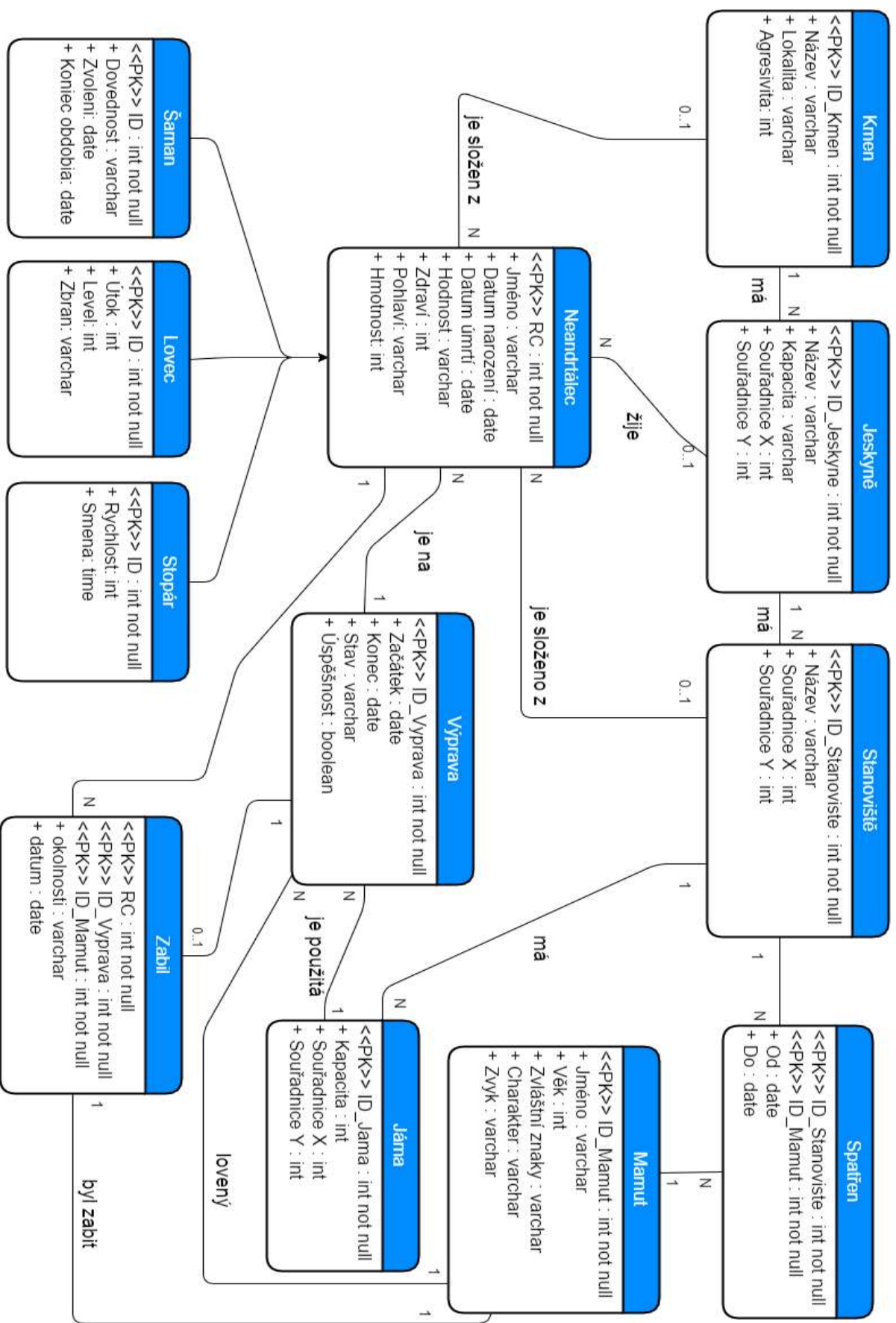
Zadání

Navrhněte informační systém pro kmen lovců mamutů. Lovci žijí v jeskyni a udržují vzdálená stanoviště, na kterých hlídky monitorují výskyt mamutů. Po krajině jsou rozmístěny mamutí jámy. Pokud hlídka vystopuje mamuta, pošle kouřovou zprávu. Zpráva obsahuje informace jako počet spatřených mamutů a výčet již známých dříve spatřených mamutů. Jeskynní ústředí zprávy eviduje a postupně zpracovává. Rozhoduje, zda na základě zprávy vyšle loveckou výpravu, které volné mamutí jámy výpravě přidělí (nemělo by se stát, že by se dvě výpravy snažily nalákat své mamuty do stejné jámy), které neandrtálce do výpravy zapojí. Na zpracovanou zprávu odpovídá kouřovou zprávou "ack". Rozhodnutí se provádí na základě informací ve zprávě, informací o neandrtálcích (zdraví, dovednosti, a pod.), informací o známých mamutech (zvláštní znaky, zvyky, charakterové vlastnosti) informací o historii lovů (který neandrtálec kdy a za jakých okolností skolil které mamuty, v jaké jámě, který mamut kdy a za jakých rozšlapal které domorodce, a pod.) informací o probíhajících lovech (které zprávy jsou právě řešeny vyslanou skupinou, které jámy jsou právě přiděleny ke kterému lovu, kteří neandrtálci jsou volní, a pod.). (Systém pracuje podobně jako počítač. Operátor ovládá systém zvukovými příkazy, informace jsou vyhledávány a zobrazovány na stěny jeskyně či zapisovány na břídlíkové destičky týmem malovačů, vyhledávačů, nosičů, a kamenotepců.)

Andrej Tichý - xtichy09@stud.fit.vutbr.cz

Anastasiia Stoika – xstoik00@stud.fit.vutbr.cz





Implementace 4. časti projekt do předmětu IDS

Triggery

V projektu jsme implementovali 4. trigger z různou triviálností:

1. `kmen_trig` – tento trigger implementuje automatické generování primárního klíče pokud při vstupu sekvence dát do tabulky `KMEN` je položka `ID_KMEN = NULL`. Při implementaci jsme využili inkrementální sekvenci `SEQ_ID_KMEN`. Trigger se volá vždy před vložením anebo aktualizováním dát.
2. `mamut_delete` – trigger ošetřuje situaci kdy chceme vymazat mamuta, přičemž vždy musíme korektně vymazat taky všechny záznamy v kterých je mamut zainteresovaný, tak aby v databázi nenastal nekonzistentní stav. Trigger se zavolá po vymazání mamuta z tabulky `MAMUT`, přičemž se postupně vymaže taky všechny záznamy z tabulek `SPATREN`, `VÝPRAVA` a `ZABIL` pomocí cizího klíče.
3. `mamut_insert` – automatické generování primárního klíče pokud při vstupu sekvence dát do tabulky `MAMUT` je položka `ID_MAMUT = NULL`.
4. `jeskyne_insert` – automatické generování primárního klíče pokud při vstupu sekvence dát do tabulky `JESKYNE` je položka `ID_JESKYNE = NULL`.

Triggery 1, 2 a 3 jsou využívány hlavně v klientské aplikaci.

Procedury

Vytvořily jsme také dvě netriviální procedury.

První procedura se zaměřuje na ukázkou dát, který neandertálec ulovil kterého mamuta na aktuální výpravě. Procedura je implementována tak, že když uživatel zadá nějaké rodné číslo neandertálce, procedura ověřuje, jestli dané rodné číslo patří nove vytvořenému pohledu. Když ano, vypíše jméno lovce, na které výpravě spatřil mamuta, kterého mamuta a jeho znaky. Když ale rodné číslo nepatří do vytvořeného pohledu, vypíše chybové hlášení.

Pro první proceduru byly použity:

- VIEW `aktual_lov_info` - tabulka, která obsahuje informaci o tom, který neandertálec na které výpravě spatřil kterého mamuta;
- CURSOR se vstupním parametrem - proměnné s datovým typem `(table_name.column_name%TYPE)`
- proměnná `table_name%ROWTYPE` - do které se vkládá vybraný řádek z výsledku cursoru

Druhá procedura je vytvořena pro ukázkou práce s parametry procedury typu IN OUT a OUT.

Na začátku použije jeden cursor, který při zadání uživatelem rodného čísla šamana zapíše jméno šamana do parametru `INFO` typu OUT. Pak použije druhý cursor, který má stejný vstupní parametr, který vyhledá jeskyni, kde bydlí šaman. Číslo jeskyně se zapíše do parametru `CISLO` typu IN OUT, tím samým změni obsah tohoto parametru.

Pro druhou proceduru byli použity:

- VIEW `saman_info` - zobrazí info o neandertálcích, který jsou šamany, kde bydlí, datum narození..
- Dva cursory se stejným vstupním parametrem - proměnné typu `table_name.column_name%TYPE`

V proceduře byli použity také různá ošetření, jestli se podařilo otevřít cursor, nebo jestli zadané parametry uživatelem jsou v tabulce, se kterou pracují.

Optimalizace pomocí indexu a EXPLAIN PLAN

Provedli jsme optimalizaci námi zvoleného selectu se spojením dvou tabulek a agregační funkcí COUNT s klauzulí GROUP BY. Nejprve jsme provedli EXPLAIN PLAN daného selectu.

```
SELECT jama.ID_JAMA, jama.SUR_X AS X, jama.SUR_Y AS Y,  
count(jama.ID_JAMA) as pocet  
FROM vyprava  
LEFT OUTER JOIN jama ON vyprava.FK_JAMA = jama.ID_JAMA  
GROUP BY jama.ID_JAMA, jama.SUR_X, jama.SUR_Y  
ORDER BY 1;
```

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	%CPU	Time		

0	SELECT STATEMENT		13	182	7 (15)	00:00:01		
1	SORT GROUP BY		13	182	7 (15)	00:00:01		
*	2	HASH JOIN OUTER		13	182	6 (0)	00:00:01	
3	TABLE ACCESS FULL	VYPRAVA	13	39	3 (0)	00:00:01		
4	TABLE ACCESS FULL	JAMA	40	440	3 (0)	00:00:01		

- SELECT STATEMENT – vykonání dotazu select
- SORT GROUP BY - Třídí sadu výsledků na skupinu sloupců a agreguje vytříděný výsledek v druhém kroku . Tato operace vyžaduje velké množství paměti ke zhmotnění mezivýsledku. Zde by měla mít optimalizace největší význam.
- HASH JOIN OUTER – vnější spojení tabulek
- TABLE ACCESS FULL – znamená že se prochází celá tabulka bez jakýchkoliv indexů

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	%CPU	Time
0	SELECT STATEMENT		13	182	5 (20)	00:00:01
1	SORT GROUP BY		13	182	5 (20)	00:00:01
* 2	HASH JOIN OUTER		13	182	4 (0)	00:00:01
3	INDEX FULL SCAN	I_FK_J	13	39	1 (0)	00:00:01
4	TABLE ACCESS FULL	JAMA	40	440	3 (0)	00:00:01

- INDEX FULL SCAN – Optimalizace za použití indexu, kdy se použil index bez toho, abychom museli přistupovat do tabulky.

Když porovnáme provedení dotazu select před a po využití indexu je zřejmé snížení nutného čtení z disku za cenu vyššího vytížení CPU. V konečném důsledku se ale použití indexu dá považovat za optimalizaci, která by se projevila hlavně při vyšším počtu záznamů.

Materializovaný pohled a přístupová práva

Přístupová práva druhému členovi týmu jsme postupně definovali pro všechny tabulky, procedury a jeden materializovaný pohled pomocí.

- GRANT ALL ON xtichy09.kmen TO xstoik00;

Pohled

Vytvořili jsme materializovaný pohled `mv1`, patřící druhému clenu týmu - `xstoik00`. Druhý člen týmu pak dává pravá na tento pohled prvnímu clenu týmu - `xtichy09`. První člen týmu to pak může zkusit zobrazit.

Po přidání jednoho řádku do tabulky druhým členem týmu, se pohled aktualizuje, co pak zas může ověřit první člen týmu pomocí `SELECT * FROM xstoik00.mv1`.

Pro vytvoření materializovaného pohledu jsme na začátku vytvořili `MATERIALIZED VIEW LOG`, aby pak `MATERIALIZED VIEW` při změnách tabulky mohl používat `REFRESH FAST ON COMMIT`. Materializovanému pohledu kromě `REFRESH FAST ON COMMIT` jsme ještě nastavili této vlastnosti:

`CACHE`, `BUILD IMMEDIATE` a `ENABLE QUERY REWRITE`.

Pohled pracuje s tabulkou `Kmen` a vypisuje `id kmenu` a jeho název.