## VYSOKÉ UČENÍ TECHNICKÉ V BRNĚ FAKULTA INFORMAČNÍCH TECHNOLOGIÍ

# Databázové systémy Dokumentácia projektu

## Obsah

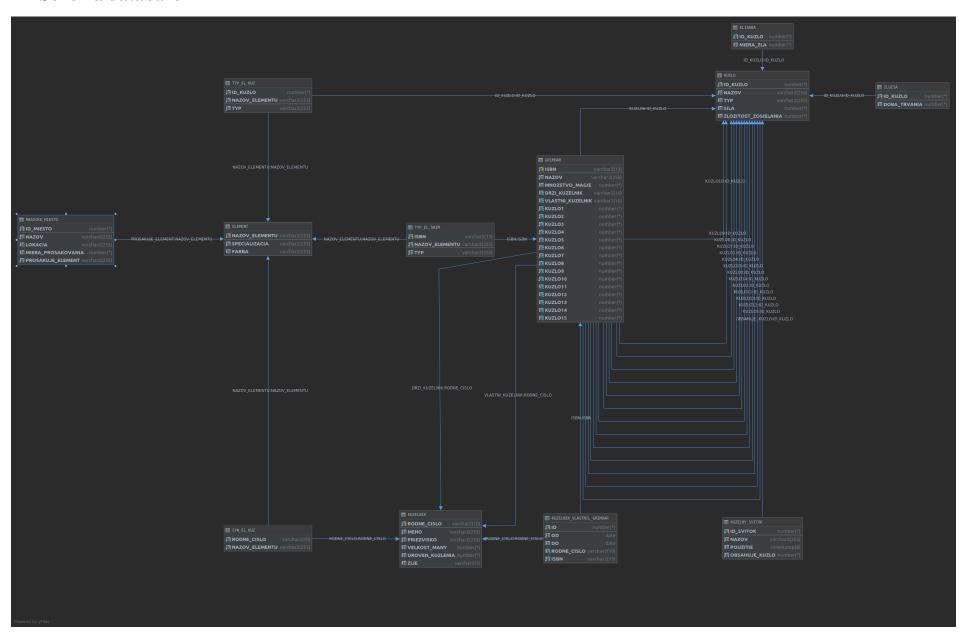
1	Zadanie						
2	Schéma databáze						
3 Triggery							
4	Procedury						
5	Explain plan a index						
	5.1 Pred indexom						
	5.2 Index						
	5.3 Po indexe						
6	Práva a materializovany pohľad						
	6.1 Práva						
	6.2 Materializovany pohľad						

### 1 Zadanie

### 47. Svět Magie

Kouzelnický svět vytváří informační systém pro evidence kouzel a kouzelníků. Magie v kouzelnickém světě je členěna podle elementů (např. voda, oheň, vzduch,.), které mají různé specializace (obrana, útok, podpora,.) a různé, ale pevně dané, barvy magie (např. ohnivá magie je pomerančově oranžová). Každé kouzlo má pak jeden hlavní element a může mít několik vedlejších elementů (např. voda a led), přičemž každý kouzelník má positivní synergii s určitými elementy. U kouzelníků rovněž evidujeme velikost many, jeho dosaženou úroveň v kouzlení (předpokládáme .klasickou stupnici. E, D, C, B, A, S, SS,.). U jednotlivých kouzel pak jejich úroveň složitosti seslání, typ (útočné, obranné) a sílu. Kouzla však nemohou být samovolně sesílána, pouze s využitím kouzelnických knih, tzv. grimoárů. Grimoáry v sobě seskupují více připravených kouzel a uchováváme veškerou historii jejich vlastnictví. Grimoáry mohou obsahovat kouzla různých elementů, nicméně jeden z elementů je pro ně primární, přičemž může obsahovat přibližně 10-15 kouzel. S postupem času však grimoáry ztrácejí nabitou magii (přibližně po měsíci ztratí veškerou magii) a je nutno je znovu dobít, ale pouze na dedikovaných místech, kde prosakuje magie (míra prosakování magie daného místa je evidována) určitých typů element (předpokládejte, že na daném místě prosakuje právě jeden typ). Toto nabití však nemusí být provedeno vlastníkem, ale I jiným kouzelníkem. V případě blížícího se vypršení magie grimoáru, systém zašle upozornění vlastníkovi. Alternativním způsobem sesílání magie je pak s využitím svítku, který obsahuje právě jedno kouzlo a po jeho použití se rozpadne.

## 2 Schéma databáze



 $\boldsymbol{\omega}$ 

## 3 Triggery

Implementovali sme 4 triggery:

Trigger magicke\_miesto\_auto\_pk slúži na automaticke vypĺňanie primárneho kľúča položiek v tabuľke magicke\_miesto. Využiva pri tom sekvenciu magicke\_miesto\_seq, ktorá sa začína na 100 a inkrementuje sa štandardne po 1.

Trigger rodne\_cislo\_check kontroluje správny formát rodného čísla, ktoré slúži ako primárny kľúč v tabuľke kuzelnik. Kontrola je definovaná vo fukncii is\_rc, ktorá je volaná z tela triggeru. Je kompatibilná s 10 aj 9 miestnym formátom rodného čísla. V prípade nevalidného rodného čísla zavolá RAISE\_APPLICATION\_ERROR s chybovým kódom -20100.

Trigger got\_grimoar automatizuje pridávanie hodnôt do tabuľky kuzelnik\_vlastnil\_grimoar. Ak pri pridávaní do tabuľky grimoar atribút vlastni\_kuzelnik nie je NULL, tak je do tabuľky kuzelnik\_vlastnil\_grimoar vložený nový riadok s daným kúzelníkom a grimoárom. Dátum začiatku vlastníctva je pri tom nastavený na CURRENT\_DATE.

Trigger kuzelnik\_died slúži na automatizáciu upratania dat v pripade smrti kúzelníka. Samotné príkazy na prevedenie upratania sú zadefinované v procedúre clean\_up\_kuzelnik.

## 4 Procedury

Procedúra priemerne\_presakovanie\_elementu vyráta a vypíše pomocou DBMS\_OUTPUT.PUT\_LINE priemerné presakovanie na magické miesto zadaného ako parameter typu element.nazov\_elementu%TYPE. V procedúre su použité: kurzor, ošetrenie vynimiek a premenné s dátovým typom odkazujúcim sa na typ stĺpca tabuľky. Kurzor využívame na prechod v LOOPe všetkými mierami prosakovania magických miest s rovnakým elementom ako je zadaný argument. Keďže rátame priemer potrebujeme deliť a tu môže nastať delenie nulou. To odchytávame výnimkou tak, že vypíšeme s DBMS\_OUTPUT\_PUT\_LINE, že element vôbec nepresakuje. Procedúra clean\_up\_kuzelnik v tabuľke kuzelnik\_vlastnil\_grimoar nastaví koniec vlastníctva na aktuálny dátum. Zároveň v tabuľke grimoar zruší vlastníctvo a držanie grimoárov zosnulým kúzelníkom.

## 5 Explain plan a index

EXPLAIN PLAN vysvetľuje ako SRBD spracuje dotaz. Použili sme dotaz z 3. časti projektu, ktorý z databázy zistí, ktorý element je najsilnejší. Využívame v ňom JOIN a 2x GROUP BY.

#### 5.1 Pred indexom

I	l b	Operation	Name	1 :	Rows   I	Bytes	Cost	(%CPU)	Time	I
	0	SELECT STATEMENT	 	·	7	287	 7	(43)	00:00:01	_
	1	SORT ORDER BY	I		7	287	7	(43)	00:00:01	
	2	HASH GROUP BY	I		7	287	7	(43)	00:00:01	
	3	MERGE JOIN	I		15	615	5	(20)	00:00:01	
	4	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID	KUZLO	- 1	15	90	2	(0)	00:00:01	
	5	INDEX FULL SCAN	SYS_C0012302	37	15	1	1	(0)	00:00:01	
*	6	SORT JOIN	1		15	525	3	(34)	00:00:01	
	7	VIEW	VW_GBF_5		15	525	2	(0)	00:00:01	
	8	HASH GROUP BY	I		15	240	2	(0)	00:00:01	
*	9	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID BA	ATCHED  TYP_EL_KUZ		15	240	2	(0)	00:00:01	
1	LO	INDEX FULL SCAN	SYS_C0012302	93	19		1	(0)	00:00:01	

Náhodne trvanie vykonania dotazu:

[2020-04-25 20:59:29] 7 rows retrieved starting from 1 in 255 ms (execution: 47 ms, fetching: 208 ms)

#### 5.2 Index

Vytvorili sme index na tabuľku typ\_el\_kuz podľa atributu typ na základe toho, že server teraz musí prechádzať celú tabuľku a kontrolovať typ. Keďže v dotaze vyberáme len primárne kúzla, tým pádom vytvorením indexu podľa typu urýchlime prístup k primárnym typom a vyhneme sa sekvenčnému prechádzaniu celej tabuľky.

#### 5.3 Po indexe

	[d	Operation	Name	   F	 Rows	Bytes	Cost	(%CPU)  Time	 
	0	SELECT STATEMENT			 7	154	7	(43)   00:00:0	1
	1	SORT ORDER BY	1		7	154	7	(43)   00:00:0	1
	2	HASH GROUP BY	1		7	154	7	(43)   00:00:0	1
	3	MERGE JOIN	1		15	330	5	(20)   00:00:0	1
	4	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID	KUZLO		15 I	90	2	(0)   00:00:0	1
	5	INDEX FULL SCAN	SYS_C001230237		15		1	(0)   00:00:0	1
*	6	SORT JOIN	I		15	240	3	(34)   00:00:0	1
	7	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID	BATCHED  TYP_EL_KUZ		15	240	2	(0)  00:00:0	1
*	8	INDEX RANGE SCAN	TYP_TEK_IDX		15	1	1	(0)  00:00:0	1

Náhodne trvanie vykonania dotazu:

[2020-04-25 20:59:53] 7 rows retrieved starting from 1 in 102 ms (execution: 30 ms, fetching: 72 ms)

PLAN po zavedení indexu potrvdzuje našu úvahu. Z plánu vidno, že INDEX FULL SCAN nahradil INDEX RANGE SCAN a aj sa vynechali dva kroky VIEW a HASH GROUP BY. Ušetrili sme 4 časové jednotky, čo sa môže zdať málo, ale doba vykonania dotazu sa pri testovaní preukázala výrazne kratšia. Dosiahli sme 3-10 násobné zrýchlenie vykonania dotazu.

## 6 Práva a materializovany pohľad

#### 6.1 Práva

Prístupové práva k databázovým objektom boli všetky udelené príkazom GRANT ALL PRIVILEGES ON. Toto riešenie funguje na tabuľky ako aj na procedúry.

#### 6.2 Materializovany pohľad

Jeho účelom je lokálne uloženie často využívaného pohľadu. Tým sa dosiahne rýchlejší prístup. Význam to má najmä ak sa jedná o často žiadaný dotaz.

Zvolili sme si dotaz z 3. časti riešenia projektu. Zobrazuje aké elementy prepúšťajú miesta v Londýne. Na vytvorenie materialized view musí mať použivateľ už udelené práva k objektom užovateľa, z ktorých chce spraviť materializovny pohľad.

Použili sme následovné možnosti:

CACHE - optimalizácia čítania

BUILD IMMEDIATE - naplnenie pohľadu hneď po vytvoreni

REFRESH ON COMMIT - aktualizacia pohľadu po commite

ENABLE QUERY REWRITE - pohľad bude používaný optimalizátorom

V demonštrácii znázorňujeme, že pohľad sa aktualizuje až po prevedení príkazu COMMIT. Prvé dva selecty nezobrazujú ground element. Po commite sa už nachádza v pohľade.