

# Fakulta informačních technologií Vysoké učení technické v Brně

Databázové systémy Dokumentace k projektu IDS

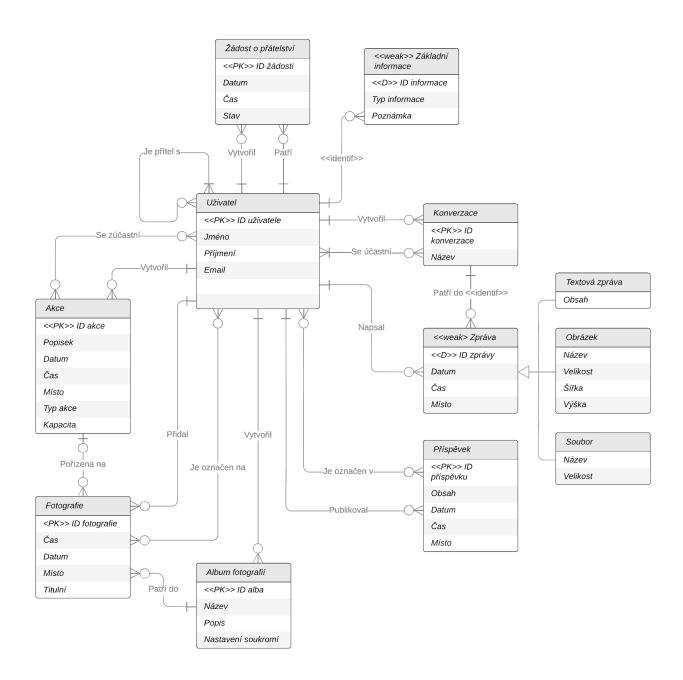
# Obsah

1	Zadání	2									
2	Databázový model a model případů užití										
3 Vytvoření základních objektů schématu databáze											
4	SQL dotazy SELECT	4									
	4.1 Spojení dvou tabulek	. 4									
	4.2 Spojení tří tabulek	. 5									
	<ul><li>4.2 Spojení tří tabulek</li></ul>	. 5									
	4.4 Dotaz s predikátem EXISTS	. 5									
	4.5 Dotaz s predikátem IN	. 5									
5	Pokročilé objektů schématu databáze	6									
	5.1 Triggery	. 6									
	5.2 Procedury										
	5.3 Index										
	5.4 EXPLAIN PLAN										
	5.5 Matezializovaný pohled										

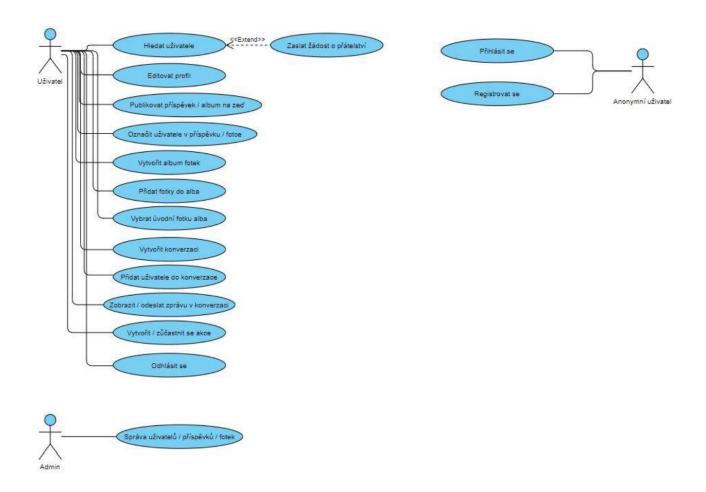
## 1 Zadání

Na sociální síti bude možné uchovat veškeré základní informace o uživatelích (včetně škol, bydliště, zaměstnání, kontaktu, vztahů, ...). Uživatelé si mohou mezi sebou vytvářet (imaginární) přátelství pomocí žádosti. Každý uživatel má svoji zeď, kde může on i jeho přátelé publikovat příspěvky, které budou mít obsah, datum, místo a čas publikování a můžou v nich být označeni i jiní uživatelé. Aby si uživatelé mohli sdílet nejen své příspěvky, ale také fotky, mohou vytvářet i alba fotek, které budou mít svůj název, nastavení soukromí a popis. Na jednotlivých fotkách mohou být označení různí uživatelé a bude u nich uveden čas, datum a místo pořízení a jedna z fotek bude vždy titulní fotka alba. Navíc může být fotka pořízena v rámci nějaké akce. Uživatelé si mohou prostřednictvím konverzací s jistým názvem, do níž může být zapojen jeden (on sám) a více uživatelů, vyměňovat zprávy, které budou mít svůj obsah, datum, čas a místo zaslání. Uživatelé mohou vytvářet akce, které se konají na určitém místě, v určitý čas a den a mohou mít nastavenou kapacitu (pokud není nastavena, kapacita je neomezená). Účastníci akce by měli znát, o jakou akci se jedná a pokud se jim akce zalíbí, tak se mohou akce, ať už jen virtuálně, či skutečně zúčastnit.

# 2 Databázový model a model případů užití



Obrázek 1: ERD Diagram



Obrázek 2: Use Case Diagram

# 3 Vytvoření základních objektů schématu databáze

# 4 SQL dotazy SELECT

## 4.1 Spojení dvou tabulek

```
1
         -- Jake prispevky publikoval uzivatel
        SELECT jmeno, prijmeni, obsah FROM uzivatel U,
3
        prispevek P
WHERE U.id = P.autor;
4
5
6
         -- Dalsi dotaz
         SELECT U.jmeno, U.prijmeni, I.vzdelani
8
9
         FROM uzivatel U,
10
               zakladni_informace I
        WHERE U.id = I.uzivatel
11
           AND I. vzdelani IS NOT NULL;
12
```

## 4.2 Spojení tří tabulek

```
1
        -- Kteri uzivatele se zucastnili akce 'Koncert skupiny XYZ
        SELECT CONCAT(CONCAT(U.jmeno, ''), U.prijmeni) jmeno
3
        FROM uzivatel U,
4
             akce A,
5
             ucastnici_akce UA
       WHERE U.id = UA. uzivatel
 6
         AND UA. akce = A. id
8
         AND A. popisek LIKE 'Koncert skupiny XYZ';
9
10
        -- Na jak ch fotk ch jsou uzivatele oznaceni
11
        SELECT CONCAT(CONCAT(U.jmeno, ' '), U.prijmeni) jmeno, F.cesta foto
        FROM uzivatel U,
12
13
             foto_oznaceni FO,
             fotografie F
15
        WHERE U.id = FO.uzivatel
16
          AND FO. fotografie = F.id
17
        ORDER BY jmeno;
```

### 4.3 Dotazy s GROUP BY

```
-- Kolik fotek patri do daneho alba
1
2
        SELECT A. nazev, COUNT(*) AS pocet_fotek_v_albumu
3
        FROM album A,
             fotografie F
5
        WHERE A. id = F. album
 6
        GROUP BY A. nazev;
8
        -- Kolik fotek bylo porizeno na akci
9
        SELECT popisek, COUNT(*) pocet_fotek
10
        FROM akce A,
11
             fotografie F
        WHERE A.id = F.akce
12
13
        GROUP BY popisek;
```

#### 4.4 Dotaz s predikátem EXISTS

```
-- Kteri uzivatele maji na profilu informaci o vzdelani a nemaji informaci o
   povolani
2
       SELECT DISTINCT jmeno, prijmeni
3
       FROM uzivatel U,
4
             zakladni_informace I
5
       WHERE U.id = I.uzivatel
6
         AND vzdelani IS NOT NULL
7
         AND EXISTS (SELECT *
                     FROM zakladni_informace I
8
9
                     WHERE U.id = I.uzivatel
10
                        AND povolani IS NULL);
```

## 4.5 Dotaz s predikátem IN

```
1     -- Kteri uzivatele zalozili alespon jednu konverzaci
2     SELECT U.jmeno, U.prijmeni
3     FROM uzivatel U
4     WHERE U.id IN (SELECT zakladatel FROM konverzace);
```

# 5 Pokročilé objektů schématu databáze

## 5.1 Triggery

- Trigger trigger\_valid\_conversation má za úkol hlídat, aby do dané konverzace mohl přidávat zprávy pouze uživatel, který je členem konverzace (v tabulce uzivatel\_v\_konverzaci).
- Trigger trigger\_capacity\_check zabraňuje, aby se po naplnění kapacity akce nemohl už nikdo další na akci přihlásit.

## 5.2 Procedury

- Procedura naplnenost\_akce vypíše všechny akce a informace o zaplnění jejich kapacity v procentech (pokud kapacita akce chybí, tzn. je NULL, je kapacita akce neomezená, tudíž je naplněnost 0 %).
- Procedura pocet\_akci\_uzivatele(id\_uzivatele) má jako parametr ID uživatele a po zavolání vypíše, na kolik akcí (proběhlých i neproběhlých) se uživatel přihlásil.

Obrázek 3: naplnenost\_akce

Obrázek 4: pocet\_akci\_uzivatele(id)

#### 5.3 Index

• Index usersLastNameDesc seřadí uživatele podle příjmení sestupně. To urychlí dotaz, kde vybíráme uživatele s příjmením začínajicím na písmeno "V". V se nachází na konci abecedy a procházet tabulku od začátku ke konci je náročné. INDEX nám v tomto případě zajistí, že se hledané hodnoty nebudou nacházet na konci tabulky, ale na začátku.

#### 5.4 EXPLAIN PLAN

• Explain Plan explain\_plan pro dotaz, který vybírá počet fotek, které patří do daného albumu. Dotaz se provede tak, že se nejprve zpracuje operace SELECT. Jelikož dotaz obsahuje agregační funkci COUNT, v dalším kroku se provede GROUP BY, protože kromě počtu fotografií vybíráme taky název albumu. V následujicích krocích se přistoupí k tabulkám album a fotografie a provede se jejich spojení. GROUP BY je velmi náročná operace, a proto je vhodné tuto operaci zjednodušit INDEXem.

Id   Operation	Name	1	Rows		Bytes		Cost (%CF	ן (טי	Time	    -
0   SELECT STATEMENT   1   HASH GROUP BY  * 2   HASH JOIN   3   TABLE ACCESS FUL   4   TABLE ACCESS FUL		       	4 4 4 2 4		312 312 130	;     	7 (1 6 ( 3 (	.5)  (0)  (0)	00:00:01 00:00:01 00:00:01 00:00:01	 

• Explain Plan explain\_plan\_fast je rychlejší verze. Dotaz jsme urychlili tím, že jsme vytvořili INDEX, který indexuje tabulku album podle názvu. To ulehčí práci při provádění dotazu, jelikož se nebude muset znovu vykonávat operace HASH GROUP BY. NESTED LOOPS je efektivní způsob spojení tabulek. Při porovnávání cen vykonávání jednotlivých operací je možné si všimnout, že jsme došli k našemu tíženému výsledku, nižší ceně.

	Id		Operation	 	Name	   	Rows		Bytes	   	Cost	 (%CPU)   	Time	 
1	0	)	SELECT STATEMENT	1		I	4		312	I	6	(0)	00:00:01	I
	1	.	SORT GROUP BY NOSORT	- [			4		312		6	(0)	00:00:01	
	2	:	NESTED LOOPS	- [			4		312		6	(0)	00:00:01	
	3		TABLE ACCESS BY INDEX ROW	[D	ALBUM		2		130		2	(0)	00:00:01	
	4	.	INDEX FULL SCAN	- [	POCET_FOTEK		2				1	(0)	00:00:01	
*	5		TABLE ACCESS FULL	- 1	FOTOGRAFIE		2		26		2	(0)	00:00:01	

#### 5.5 Matezializovaný pohled

Materializovaný pohled dokáže urychlit dotazy tím, že uloží fyzickou tabulku danou příkazem SELECT. Pohled ucastnici\_akce\_brno slouží k vyhledávání osob, které se zúčastnili nebo zúčastní akce v městě Brno.

```
CREATE MATERIALIZED VIEW ucastnici_akce_brno AS

SELECT DISTINCT jmeno, prijmeni

FROM uzivatel U, akce A, ucastnici_akce I, misto M

WHERE U.id=I.uzivatel AND I.akce=A.id AND A.misto=M.id AND M.mesto='Brno';

-- Pro aktualizaci pohledu je pouzit prikaz

BEGIN

DBMS.MVIEW.REFRESH( list => 'ucastnici_akce_brno', method => '?');

FND:
```