TÖL303G

Gagnasafnsfræði

Snorri Agnarsson

BCNF þáttun

R(A,B,C,D,E,F,G,H,I,J)Lykill: ABD. Þáttum á AB

 $R_{22}(A, B, D, G, H, I)$

Lykill: ABD. Þáttum á AD

 $R_1(A, B, C, I)$ Lykill: AB. Þáttum á A $R_2(A,B,D,E,F,G,H,J)$ Lykill: ABD. Þáttum á BD

 $R_{11}(A,I)$ Lykill: A. BCNF

 $R_{12}(A, B, C)$ Lykill: AB. BCNF $R_{221}(A, D, G, H, J)$ Lykill: AD. Þáttum á H $R_{222}(A,B,D)$ Lykill: ABD. BCNF

Fallákveður:

 $AB \rightarrow C$

 $BD \rightarrow EF$

 $AD \rightarrow GH$

 $A \rightarrow I$

 $H \rightarrow J$

 $R_{2211}(H,J)$ Lykill: H. BCNF

 $R_{21}(B,D,E,F)$

Lykill: BD. BCNF

 $R_{2212}(A, D, G, H)$ Lykill: AD. BCNF

BCNF þáttun 2

R(A,B,C,D,E,F,G,H,I,J)Lykill: ABD. Þáttum á AD

 $R_1(A, D, G, H, I, J)$

Lykill: AD. Þáttum á A

 $R_2(A, B, C, D, E, F)$

Lykill: ABD. Þáttum á BD

Fallákveður:

 $AB \rightarrow C$

 $BD \rightarrow EF$

 $AD \rightarrow GH$

 $A \rightarrow I$

 $H \rightarrow J$

 $R_{11}(A, I)$ Lykill: A. BCNF

 $R_{12}(A, D, G, H, J)$

Lykill: AD. Þáttum á H

 $R_{21}(B,D,E,F)$

Lykill: BD. BCNF

 $R_{22}(A,B,C,D)$

Lykill: ABD. Þáttum á AB

 $R_{121}(H,J)$

Lykill: *H*. BCNF

 $R_{122}(A,D,G,H)$

Lykill: AD. BCNF

 $R_{221}(A,B,C)$

Lykill: AB. BCNF

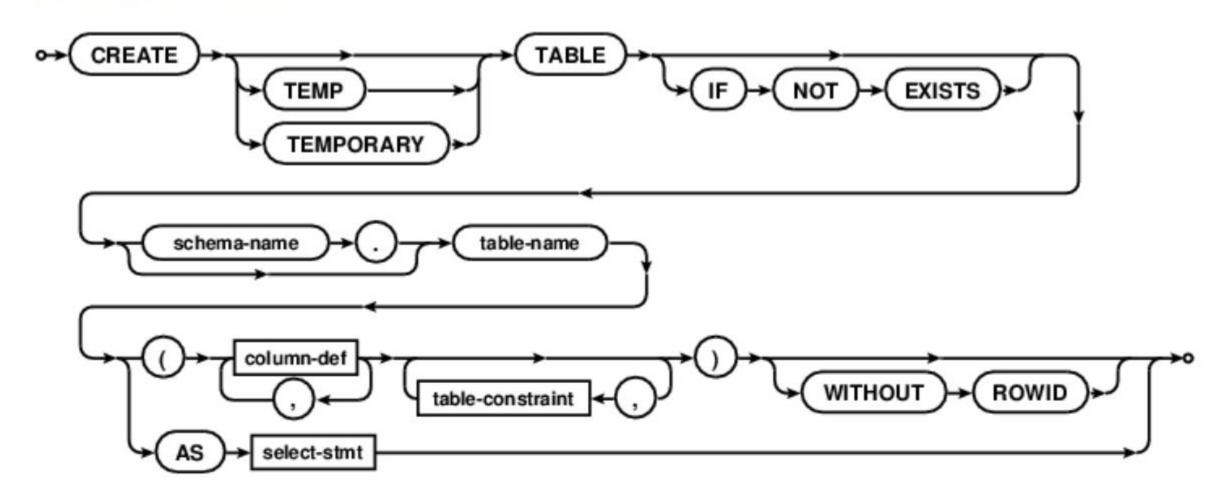
 $R_{222}(A,B,D)$

Lykill: ABD. BCNF

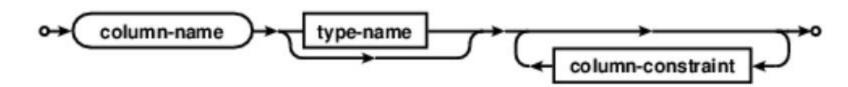
Skorður í SQL – Constraints in SQL

- Algengustu SQL skorðurnar eru heilleikaskorður (referential integrity)
 - Heilleikaskorður tryggja að tengingar milli tafla vísi ekki út í bláinn
 - Referential integrity means that references between tables refer to valid rows
- FOREIGN KEY skilgreinir heilleikaskorður/defines referential constraints
- PRIMARY KEY skilgreinir aðallykil/defines primary key
 - Einkennir röð Distinguishes rows
 - Má ekki innihalda NULL Must not contain NULL
 - Aðeins einn aðallykill er leyfilegur Only one primary key is allowed
- UNIQUE tilgreinir annan lykil UNIQUE defines another key
 - Einkennir einnig röð Also distinguishes row
 - Megum hafa marga slíka May have multiple such
 - Má innihalda NULL (aðeins eitt samt) May contain NULL (but only one)
- NOT NULL skorða bannar NULL gildi í viðkomandi dálki
 A NOT NULL constraint forbids NULL values in the column

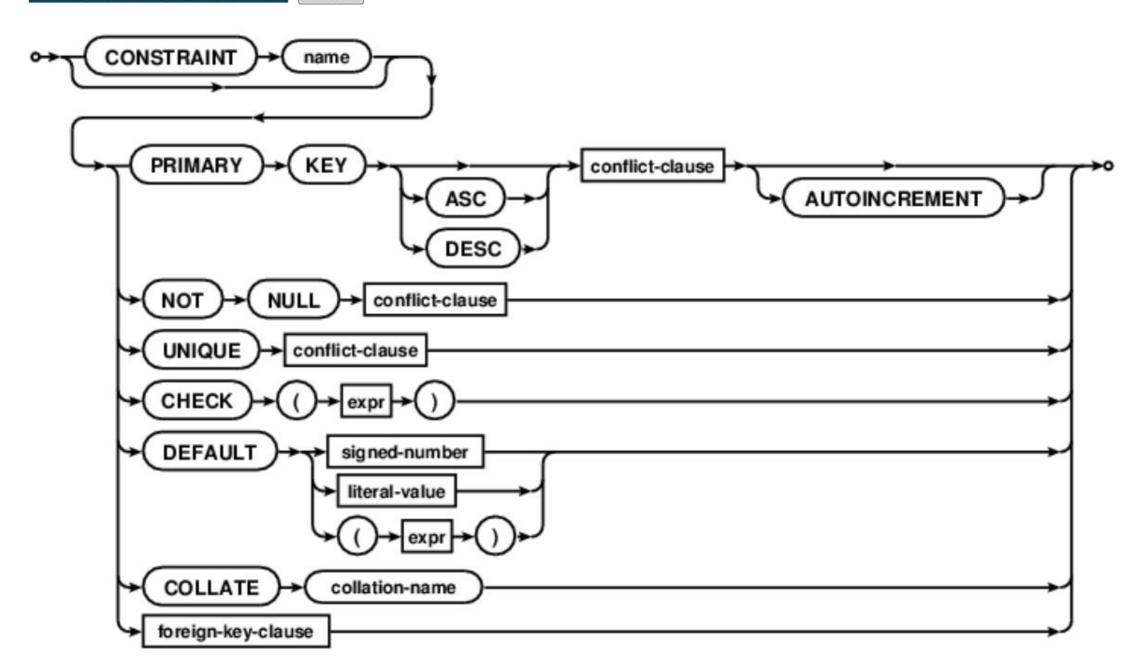
create-table-stmt: hide



column-def: hide



column-constraint: hide



foreign-key-clause

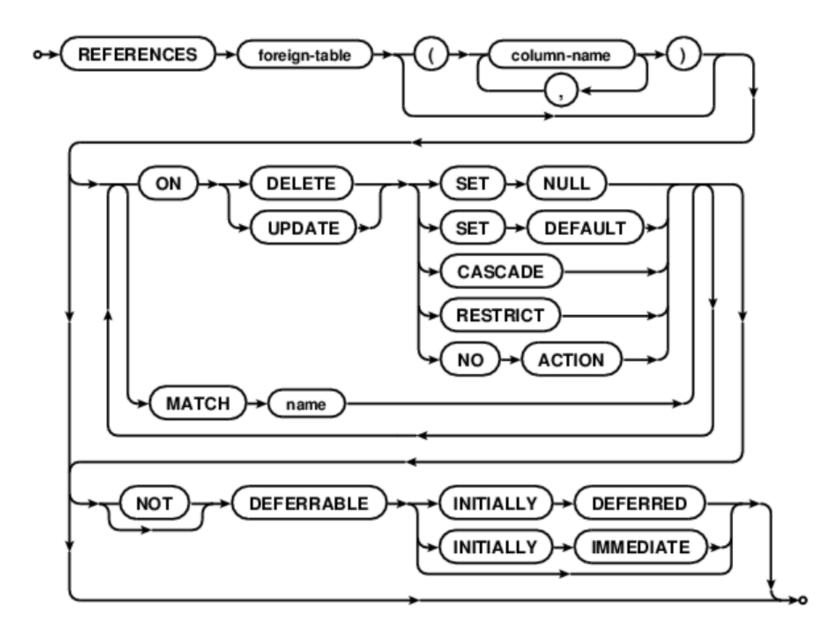
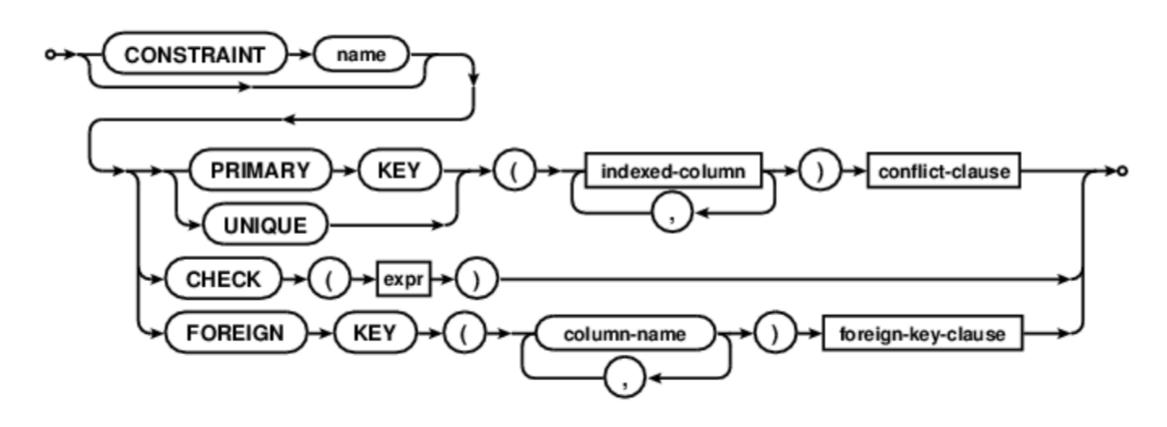
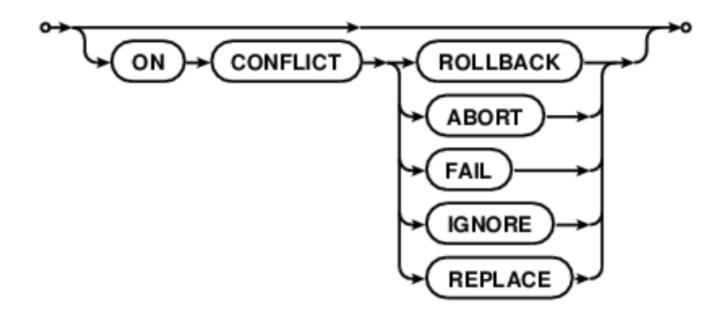


table-constraint



conflict-clause



NOT NULL

- Í sumum tilvikum viljum við ekki leyfa NULL gildi, til dæmis fyrir price í tölvugagnagrunninum We may want to forbid NULL values for the price column in the computers database
- Þetta er gert með því að skilgreina NOT NULL fyrir viðkomandi dálk

```
CREATE TABLE T
( A VARCHAR(32)
, B INT NOT NULL
, ID INT PRIMARY KEY
, C INT UNIQUE
);
```

FOREIGN KEY

- Hingað til hafa tengingar milli tafla verið óformlegar Hitherto references between tables have been informal
- Dálkarnir (title, year) tengja saman Movie og StarsIn töflurnar The columns (title, year) join the Movie and StarsIn tables
 - En það er ekki tryggt að tengingin sé til staðar But it is not ensured that the reference works

```
CREATE TABLE Movie
( title VARCHAR(25)
, year INT
, length INT
, inColor INT
, studioName VARCHAR(15)
, producerC VARCHAR(3)
);
```

```
CREATE TABLE StarsIn

( movieTitle VARCHAR(25)

, movieYear INT

, starName VARCHAR(30)
);
```

PRIMARY KEY

Fyrst setjum við (title,year) sem aðallykil (primary key)
 First we specify (title,year) as the primary key

```
CREATE TABLE Movie
      (title VARCHAR(25)
      , year INT
      , length INT
      , inColor INT
      , studioName VARCHAR(15)
      , producerC VARCHAR(3)
      , PRIMARY KEY(title, year)
```

• Til að tryggja að (title, year) sé ávallt lykill í Movie To ensure that (title, year) is always a key in Movie

FOREIGN KEY

```
CREATE TABLE Movie
                                     CREATE TABLE StarsIn
                                            ( movieTitle VARCHAR(25)
      (title VARCHAR(25)
                                            , movieYear INT
      , year INT
                                            , starName VARCHAR(30)
      , length INT
                                                  REFERENCES
      , inColor INT
                                                        MovieStar(name)
      , studioName VARCHAR(15)
                                            , FOREIGN KEY
      , producerC VARCHAR(3)
                                                  (movieTitle,movieYear)
      , PRIMARY KEY (title, year)
                                                  REFERENCES
                                                        Movie(title, year)
```

 Í SQLite þurfum við einnig að framkvæma In SQLite we also need to execute PRAGMA FOREIGN_KEYS=ON;

Tilgangur – Purpose

- Með því að skilgreina aðallykil (Primary Key) tryggjum við að viðkomandi dálkar myndi lykil og að aðeins ein röð innihaldi hvern lykil
 - Það er ekki hægt að setja inn fleiri en eina kvikmynd í Movie töfluna með sama nafni og ártali – We ensure that each movie has a unique (title, year)
- Með því að skilgreina ytri lykil (Foreign Key) tryggjum við að til sé samsvarandi röð í foreldristöflunni (þeirri töflu sem vísað er í)
 - Það er ekki hægt að setja inn röð í StarsIn nema viðkomandi kvikmynd sé til í Movie töflunni – The Foreign Key constraint makes it impossible to insert a row into StarsIn unless the movie exists in the Movie table
- Með skorðunum erum við að tilgreina hluta af fastayrðingu gagna fyrir gagnagrunnninn – The constraints become parts of the data invariant for the database

Kvikmyndagagnagrunnurinn

- Lögum núna gagnagrunninn
- Tökum afrit af gagnagrunninum með .dump skipun sqlite3 f8.db .dump > f8.sql
- Fáum gagnagrunninn á textasniði, skilgreiningar á töflum ásamt gögnum sem runa SQL skipana

Hvenær? When?

- Skorður eru skilgreindar
 - Með skemanu sem hluti af CREATE TABLE ...
 - Yfirleitt staðfest í lok fjöldainnsetningar
 - Eða seinna, með ALTER TABLE ...
 - Takmörkuð virkni í SQLite, en hægt að gera allt með smá tilfæringum svo sem endurnefningum tafla
 - Staðfest á þeim gögnum sem eru til staðar
- Í hvert skipti sem við breytum gögnum eru skorður staðfestar
 - INSERT: Ný gildi þurfa að uppfylla skorður
 - UPDATE: Sama
 - DELETE: Ytri lyklar annars staðar verða ennþá að vísa á lykla í töflunni
- Getum seinkað staðfestingu skorða með því að nota (í REFERENCES klausu)

DEFERRABLE INITIALLY DEFERRED

When?

- Constraints are defined
 - With the schema as part of CREATE TABLE ...
 - Usually validated at the end of a transaction
 - Or later, with ALTER TABLE ...
 - Limited capability in SQLite, but possible using tricks such as renaming tables
 - Validated on the existing data
- Each time we make changes the constraints are validated
 - INSERT: New values must fulfil contraints
 - UPDATE: Ditto
 - DELETE: Foreign keys in other tables must still refer to existing keys in the table
- Can defer constraint validation by using (in REFERENCES clause)
 DEFERRABLE INITIALLY DEFERRED

Röð innsetninga – Order of insertions

• Ef við keyrum – If we run:

```
PRAGMA foreign_keys=on;
INSERT INTO StarsIn(movieTitle,movieYear,starName)
VALUES('Glengarry Glen Ross',1992,'Alec Baldwin');
```

 í nýja gagnagrunninum f8b.db þá kvartar SQLite – SQLite complains for f8b.db

Hins vegar virkar þetta – However this works:

Ytri lyklar og breytingar – Foreign keys and changes

• Ef við höfum ytri lykil í S.B (dálkur B í töflu S) sem vísar í R.A (lykill A í töflu R), hvaða breytingar geta brotið skilyrðið?

If we have a foreign key in S.B (column B in table S) that refers to R.A (the key A in table R), what changes can break the constraint?

- INSERT inn í S INSERT into S
- UPDATE á S.B UPDATE on S.B
- DELETE úr R DELETE from R
- UPDATE á R.A UPDATE on R.A

Breytingar? Changes?

- Hvernig eigum við að meðhöndla brot á skorðum?
 How should we handle breaks of constraints?
- INSERT inn í S INSERT on S
 - Villa Error
- UPDATE á S.B UPDATE on S.B
 - Villa Error
- DELETE úr R (DELETE from R) eða/or UPDATE á R.A (UPDATE on R.A)
 - Villa? Error?
 - Setja NULL í (fyrrum samsvarandi) S.B?
 Put NULL into (previously corresponding) S.B?
 - Eyða (fyrrum samsvarandi) röðum úr S?
 Delete (previously corresponding) rows from S?

Viðbrögð við brotnum tilvísunum

- Þegar gildi í dálki sem vísað er á í ytri lykli er breytt eru þrír valkostir:
 - 1. Skila villu þetta er sjálfgefin hegðun, valin með RESTRICT lykilorði
 - 2. Setja (fyrrum) tilvísun sem NULL, valin með SET NULL
 - 3. Breyta eða eyða (fyrrum) tilvísun, eftir atvikum, valið með CASCADE
- Hegðun fyrir DELETE og UPDATE má velja óháð hvoru öðru CREATE TABLE Movie

- Ef við breytum MovieExec.cert þá breytast samsvarandi Movie.producerC gildi
- Ef við eyðum MovieExec röð þá fá (fyrrum) samsvarandi Movie.producerC gildið NULL

Responding to broken constraints

- When a value is changed in a column that is referred to by a foreign key there are three options:
 - 1. Cause an exception This is the default, also chosen with the RESTRICT keyword
 - 2. Make the (previous) reference NULL, chosen with SET NULL
 - 3. Change or delete the (previous) reference, as the case may be, chosen with CASCADE
- Responses for DELETE and UPDATE may be independently chosen CREATE TABLE Movie

```
( ...
, producerC VARCHAR(3) REFERENCES MovieExec(cert)
ON DELETE SET NULL
ON UPDATE CASCADE
);
```

- If we change MovieExec.cert then the corresponding Movie.producerC values change correspondingly
- If we delete a row from MovieExec then the (previously) corresponding Movie.producerC values change to NULL

Jaðartilvik – An extreme case

```
CREATE TABLE T
( A INT, B INT, C INT
, PRIMARY KEY(A,B)
, FOREIGN KEY (B,C)

REFERENCES T(A,B)
ON DELETE CASCADE

);

( A INT, B INT, C INT
2 1 1
2 1 1
4 3 2
4 3 2
6 5 4
7 6 5
8 7 6
```

Hvað gerist ef við framkvæmum? – What happens if we execute?
 DELETE FROM T WHERE A=1;

Jaðartilvik – An extreme case

```
CREATE TABLE T

( A INT, B INT, C INT
, PRIMARY KEY(A,B)
, FOREIGN KEY (B,C)

REFERENCES T(A,B)
ON DELETE CASCADE

);

A B C
1 1
1 1
2 1
2 1
5 4
3 2
6 5
6 5
7 6
8 7 6
```

Hvað gerist ef við framkvæmum
 DELETE FROM T WHERE A=1;

ÖLL GILDI HVERFA ÚR TÖFLUNNI ALL VALUES DISAPPEAR

Almennar skorður – General constraints

• Sum gagnagrunnskerfi leyfa hlutfyrirspurnir í CHECK, en ekki SQLite Some DBMS's allow nested queries in CHECK, but not SQLite

Almennar skorður – General constraints

```
    Við getum blandað dálkum í skorðum

 We can mix columns in constraints
 CREATE TABLE MovieStar
      ( name VARCHAR(30) PRIMARY KEY
      , address VARCHAR(30)
      , gender CHAR(1) CHECK(gender in ('F', 'M'))
      , birthdate VARCHAR(10)
      , CONSTRAINT RightTitle
            CHECK(gender='F' OR name NOT LIKE 'Ms.%')
```

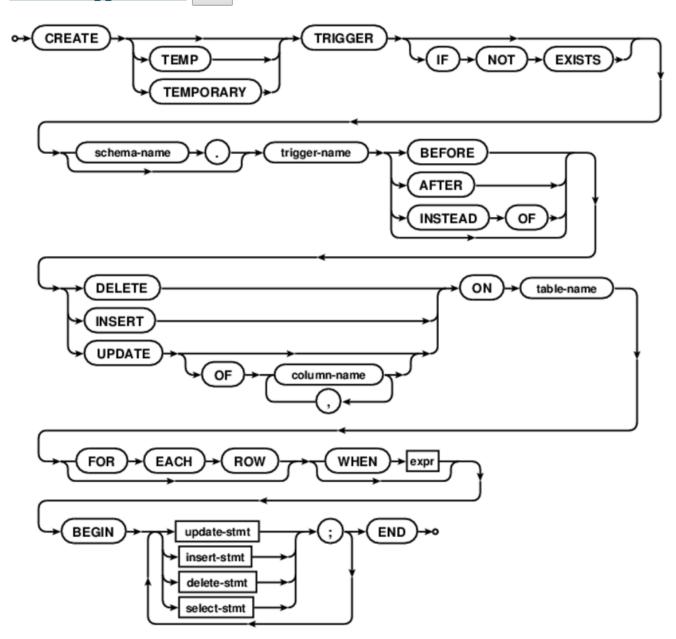
Fastayrðingar – Data invariants

 SQL skilgreinir fastayrðingar (assertion) sem eru mjög öflugar en eru því miður ekki studdar í flestum kerfum SQL defines data invariants (assertions) which are very powerful but are sadly not supported in most systems

```
CREATE ASSERTION NoColorMoviesWithPoorMovieExecs
     CHECK(
           NOT EXISTS(
                SELECT * FROM Movie, MovieExec
                WHERE
                      cert=producerC AND
                      inColor=1 AND
                      netWorth<1000000
```

Gikkir – Triggers

- Skorður takmarka innihald gagnagrunns Constraints limit the possible contents of a database
- Í SQLite eru gikkir til í einfaldri útgáfu SQLite has a limited form of triggers
 - Fyrir UPDATE er vísað til nýju og gömlu raðanna með OLD og NEW For UPDATE we refer to the new and old rows with OLD and NEW
 - Fyrir INSERT er aðeins NEW til staðar For INSERT only NEW is available
 - Fyrir DELETE er aðeins OLD til staðar For DELETE only OLD is available



SQL forritun

ODBC, JDBC, ESQL, ...

Yfirlit – Overview

- SQL inni í öðrum forritunarmálum
 SQL inside other programming languages
 - Innfellt (embedded) SQL (ESQL), kvikt (dynamic) SQL, SQLJ Embedded SQL (ESQL), dynamic SQL, SQLJ
- Gagnagrunnsforritun gegnum staðlaðar einingar: SQL/CLI (t.d. ODBC) og JDBC
 Database programming through standardized modules: SQL/CLI (e.g. ODBC) and JDBC
- Geymd stef (föll) í gagnagrunnum Stored procedures (functions) in databases
- Samanburður á aðferðum Comparison of methods