Einsatz und Realisierung von Datenbanksystemen

Alexander Beischl

beischl@in.tum.de

Sicherheitsaspekte

Sicherheitsaspekte
k-Anonymität

- Nur Aggregatanfragen erlaubt (SUM, COUNT, AVG…)

- mindestens k Datensätze müssen aggregiert werden

```
create view HärteDerVorlesung(VorlNr, Härte) as
  select VorlNr, avg(Note)
  from prüfen
  group by VorlNr
  having count(*) > 11;
```

Aufgabe 1

Eine statistische Datenbank ist eine Datenbank, die sensitive Einträge enthält, die aber nicht einzeln betrachtet werden dürfen, sondern nur über statistische Operationen. Legale Operationen sind beispielsweise Summe, Durchschnitt von Spalten und Anzahl der Tupel in einem Ergebnis (**count**, **sum**, **avg**, ...).

Nehmen wir an, Sie haben die Erlaubnis, im **select**-Teil einer Anfrage ausschließlich die Operationen **sum** und **count** zu verwenden. Weiterhin werden alle Anfragen, die nur ein Tupel oder alle Tupel einer Relation betreffen, abgewiesen. Sie möchten nun das Gehalt eines bestimmten Professors herausfinden, von dem Sie wissen, dass sein Rang „C4“ ist und er den höchsten Verdienst aller C4-Professoren hat. Beschreiben Sie Ihre Vorgehensweise.

Aufgabe 1

```
with Professoren (persnr, name, rang, raum, gehalt) as (
  values (2125,'Sokrates','C4',226,85000) UNION
  values (2126,'Russel','C4',232,80000) UNION
  values (2127,'Kopernikus','C3',310,65000) UNION
  values (2133,'Popper','C3',52,68000) UNION
  values (2134,'Augustinus','C3',309,55000) UNION
  values (2136,'Curie','C4',36,95000) UNION
  values (2137,'Kant','C4',7,98000)
),
```

Aufgabe 1

```
alle as ( -- alle C4 Profs
  select count(*) as AnzahlProfsC4, sum(Gehalt) as SumGehaltC4
  from Professoren
  where Rang ='C4'
),
einerweniger as ( -- der reichste Prof weniger
  select count(*) as AnzahlProfs, sum(Gehalt) as SumGehalt
  from Professoren
  where Rang = 'C4'
    and Gehalt < 1.1*( -- Faktor dass AnzahlProfs = AnzahlProfsC4-1
      select sum(Gehalt)/count(*) -- avg(Gehalt)
      from Professoren
      where Rang='C4'
    )
)
```

Sicherheitsaspekte
SQL-Injections

- Hinter nahezu allen WebApps stehen Datenbanksysteme
- Aus den eingegebenen Parametern werden SQL-Anfragen generiert
- Den Eingaben darf niemals getraut werden, da sie SQL-Statements enthalten können
- Nutzer könnte auf dem Server Code Ausführen

Sicherheitsaspekte
SQL-Injections

Name	Passwort	Geheimnis
max	MaxIstToll!	Hält keine Übung mehr
alex	MaxIstDoof;)	Ist fleißig und hält Übungen ;)
hacker	12345	Ist ein Script-Kiddie

Beispiel WebApp

Name Max

Passwort MaxIstToll!

Dein Geheimnis ist: Hält keine Übung mehr

Sicherheitsaspekte

SQL-Injections

Beispiel WebApp

Name $name

Passwort $passwort

Dein Geheimnis ist: $geheimnis

Code der WebApp

```
$geheimnis = SELECT Geheimnis FROM Geheimnisse
  WHERE Name = “$name“ AND Passwort = “$passwort“

print “Dein Geheimnis ist: “ + $geheimnis
```

Sicherheitsaspekte

SQL-Injections

Beispiel WebApp

Name: Max

Passwort: MaxIstToll!

Dein Geheimnis ist: Hält keine Übung mehr

Code der WebApp

```
$geheimnis = SELECT Geheimnis FROM Geheimnisse
  WHERE Name = “Max“ AND Passwort = “MaxIstToll!“

print “Dein Geheimnis ist: “ + $geheimnis
```

Sicherheitsaspekte
SQL-Injections

Beispiel WebApp

Name	Alex
Passwort	???“ or “x“=“x

Dein Geheimnis ist: Ist fleißig und hält Übungen ;)

Code der WebApp

```
$geheimnis = SELECT Geheimnis FROM Geheimnisse
  WHERE Name = “Alex“ AND Passwort = “???“ or “x“=“x“

print “Dein Geheimnis ist: “ + $geheimnis
```

Sicherheitsaspekte

SQL-Injections

Beispiel WebApp

Name	Alex
Passwort	???“; DELETE FROM GeheimnisseWHERE “x“ = “x

Dein Geheimnis ist: ERROR

Code der WebApp

```
$geheimnis = SELECT Geheimnis FROM Geheimnisse
  WHERE Name = “Alex“ AND Passwort = “???“;
  DELETE FROM Geheimnisse WHERE “x“ = “x“

print $geheimnis
```

Aufgabe 2

Bob hat ein Vorlesungsverzeichnis für die Universität programmiert und unter `http://db.in.tum.de/~schuele/sql_verzeichnis.html` online gestellt.

Um die Suche zu erleichtern, kann die Anzahl der SWS durch ein Parameter eingeschränkt werden. Finden sie einen speziell präparierten Parameter, bei dessen Eingabe statt der Vorlesungen die Liste der Studenten ausgegeben wird. Die Datenbank folgt dem bekannten Universitätsschema.

Bob erfährt von der Sicherheitslücke und schlägt vor die bekannten Tabellen einmalig mit zufälligen Namen umzubennen, so seien sie nicht zu finden. Würde diese *Sicherheitsmaßname* helfen?

Aufgabe 3

Sie haben die User-Tabelle zweier Pizzalieferanten ausgelesen, jedoch scheinen die Passwörter uncharakteristisch kompliziert zu sein. Das von Ihnen erhaltene Resultat ist das Folgende:

```
id          name        password
----------  ----------  ----------------------------------------
1           luigi       4d75e8db6a4b6205d0a95854d634c27a
2           mario       fe78ea401158dd5847c4090b8bb22477e510febf
```

- Was könnte der Grund für diese hexadezimalen, 32 bzw. 41 Stellen lange Passwörter sein?
- Können Sie trotzdem den Klartext finden?
- Wie können Sie das Passwort sicherer Speichern?
- Wie können Sie für diese Art von Passwortspeicherung Bruteforce-Attacken erschweren?

Aufgabe 4

Sie fangen die folgende, mit RSA verschlüsselte Nachricht ab: 13. Sie kennen den öffentlichen Schlüssel (3,15). Wie lautet die Nachricht im Klartext? Geben Sie die komplette Herleitung an.

Aufgabe 4

- Öffentlicher Schlüssel (e,N)
- Privater Schlüssel: (d,N)

$$N = p * q$$

mit p und q sehr großen Primzahlen. e, der sog. Verschlüsselungsexponent wird als Teilerfremde zahl zu $\phi(N)$ gewählt, wobei gilt $1 < e < \phi(N)$. $\phi(N)$ ist hierbei definiert als $\phi(N) = (p-1) * (q-1)$. d, der sog. Entschlüsselungsexponent, ist gerade das multiplikative inverse von e bezüglich des Moduls $\phi(N)$. Die Berechnung erfolgt mittels erweiterten euklidschen Algorithmus.
Die Entschlüsselung einer verschlüsselten Nachricht C zu ihrem Klartext K erfolgt mittels der Formal

$$K = C^d \mod N.$$

Aufgabe 4

Aus der Angabe wissen wir:

- $N = 15$
- $e = 3$
- $C = 13$

Wir müssen also zunächst d berechnen. Dies wäre einfach, wenn wir $\phi(N)$ wüssten. Hierzu ist die Primfaktorzerlegung von N nötig. Dies ist für die Zahl 15 äußerst einfach, es gilt $N = 5 * 3$. Damit ist $\phi(N) = 4 * 2 = 8$. Die Lösung der Kongruenz

$$e * d \equiv 1 \ mod \phi(N)$$

bzw. im konkreten Fall

$$3 * d \equiv 1 \ mod 8$$

können wir raten, indem wir alle im Bezug auf 8 teilerfremden Zahlen z betrachten, für die gilt: $1 < z < 8$.
Für $z = 3$ gilt $3 * 3 \equiv 1 \ mod 8$, womit $d = 3$ ist.
Wir entschlüsseln nun die Nachricht:

$$K = 13^3 \mod 15 = 7$$

.
Der Klartext K ist also 7.

Aufgabe 5

Ein bekannter Anwendungsbereich des RSA-Kryptosystems ist das Verschlüsseln und Signieren von E-Mails. Die beiden Standards sind S/MIME und OpenPGP. Für ersteres benötigen Sie ein Zertifikat, ausgestellt von einer Zertifizierungsstelle, wie sie die TUM für alle E-Mail-Adressen ausgibt: `https://wiki.rbg.tum.de/Informatik/Helpdesk/Mail#A_2.2_Zertifikat_f_195_188r_nicht_in.tum.de_Adresse`

Ein Schlüsselpaar für OpenPGP können Sie sich jederzeit selbst und für jede E-Mail-Adresse zulegen. Beschäftigen Sie sich näher mit OpenPGP, damit Sie Ihre E-Mails verschlüsseln können und schicken Sie Ihrem Tutor eine verschlüsselte und signierte E-Mail. Ihr Tutor erklärt Ihnen während der Übungsstunde, an welche Adresse Sie Ihre E-Mail schicken sollen und wo sie den entsprechenden öffentlichen Schlüssel erhalten. Dafür erhalten Sie einen Bonuspunkt.

OpenPGP: `https://de.wikipedia.org/wiki/OpenPGP`
Enigmail für Thunderbird: `https://www.enigmail.net`

Aufgabe 5

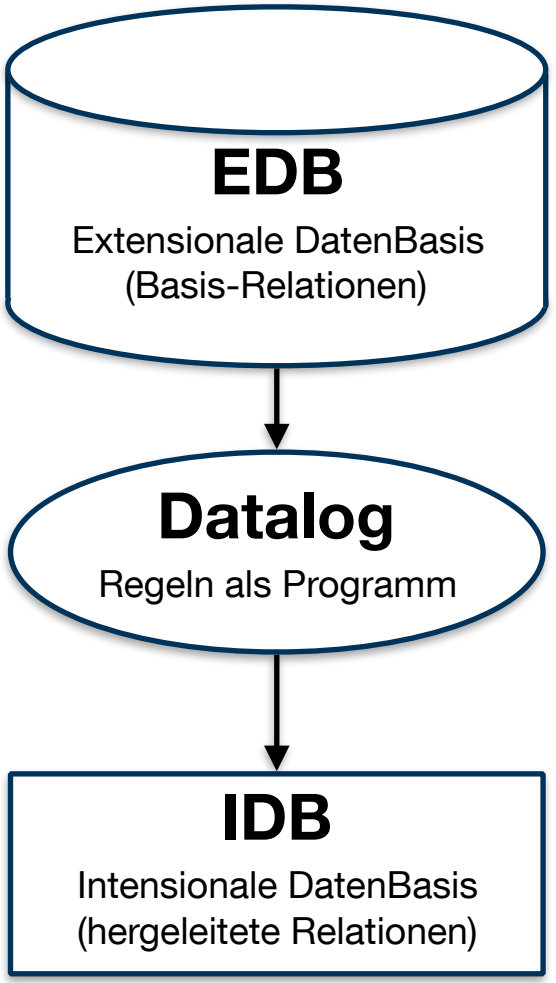
- Gruppe 48: Mail an Michi
- Mail-Adresse: schwamic@cs.tum.edu
- Key: pgp.mit.edu
- alle Infos: https://m-schwarz.net/blog/tutor/

Deduktive Datenbanken

Deduktive Datenbanken
Einführung

- EDB/Faktenbasis ist die Menge der Relationen
- Deduktion durch Datalog (Data + Prolog -> Datalog)
- Die IDB entsteht durch Anwenden der Datalog-Regeln auf die EDB

➡ Erzeugt weitere Menge von Relationen



Deduktive Datenbanken
Regeln

Basisrelationen:

vorlesungen(VorlNr, Titel, SWS, PersNr)

professoren(PersNr, Name, Rang, Raum)

Regelerzeugung und Join:

sokLV(T,S) :-vorlesungen(_,T,S,P), professoren(P, „Sokrates“,_,_), S>2.

Deduktive Datenbanken

Syntax

Zeichenketten: Worte mit **kleinem** Beginn oder in Anführungszeichen

Variablen: Worte mit **großem** Buchstaben als Beginn

Relation: daten(feld1,feld2,feld3)

Regeln: name(Param1, …) **:-** Ausdruck**.** Punkt immer als Abschluss

Logische Verknüpfung:

Komma => Und

Semikolon oder Regel mehrfach definieren => Oder

Prädikate: <, =, >, =<, >=, \=

Negation: not(Ausdruck)

Steht am Ende und benutzt nur beschränkte Variablen

Deduktive Datenbanken
Rekursion

Datenbasis: parent(Elter, Kind)
Ziel: verwandte(Vorfahre, Nachfahre)

1. **Basisfall** => Fülle die Relation mit **Anfangswerten**
verwandte(Vor, Nach) :- parent(Vor, Nach).

2. **Rekursion** => Nutze die Relation **selbst** und erweitere diese
verwandte(Vor, Nach) :- **verwandte**(Vor, Mitte), parent(Mitte, Nach).

Aufgabe 6

Gegeben sei die folgende Segler-Boots-Reservierung Datenbank:

```
%segler(SID,SNAME,EINSTUFUNG,ALTER)
%boot(BID,BNAME,FARBE)
%reservierung(SID,BID,DATUM)
```

Beantworten Sie die folgenden Anfragen in Datalog und testen Sie unter (`http://datalog.db.in.tum.de/`, Examples => Segler-Boots-Reservierung):

1. Geben Sie die Farben aller Boote, die von 'Lubber' reserviert wurden aus.
2. Geben Sie alle Segler aus, die eine Einstufung von mindestens 8 oder das Boot 103 reserviert haben.
3. Geben Sie die Namen aller Segler aus, die mindestens zwei Boote reserviert haben.
4. Geben Sie alle Segler aus, die noch nie ein rotes Boot reserviert haben.

Aufgabe 6

Gegeben sei die folgende Segler-Boots-Reservierung Datenbank:

```
%segler(SID,SNAME,EINSTUFUNG,ALTER)
%boot(BID,BNAME,FARBE)
%reservierung(SID,BID,DATUM)
```

Beantworten Sie die folgenden Anfragen in Datalog und testen Sie unter (`http://datalog.db.in.tum.de/`, Examples => Segler-Boots-Reservierung):

5. Geben Sie alle Segler aus, die mehr als 20 Jahre alt sind und kein rotes Boot reserviert haben.
6. Geben Sie die Ids der Segler aus, deren Einstufung besser als die eines Seglers mit Namen 'Horatio' ist.
7. Geben Sie die Ids der Segler aus, deren Einstufung besser als die aller Segler mit Namen 'Horatio' ist.
8. Geben Sie den Namen und Alter des ältesten Seglers aus.

Deduktive Datenbanken
Tool zum Üben

https://datalog.db.in.tum.de

Fragen?