

Multimedia-Datenbanken im SS 2010

“Effiziente Algorithmen und Datenstrukturen II”

Dr.-Ing. Marcin Grzegorzek

05.07.2010

1. Einführung in MMDB

1.1 Grundlegende Begriffe

1.2 Suche in einem MMDBS

1.3 MMDBMS-Anwendungen

27.04.2010

2. Prinzipien des Information Retrievals

2.1 Einführung

2.2 Information-Retrieval-Modelle

2.3 Relevance Feedback

2.4 Bewertung von Retrieval-Systemen

2.5 Nutzerprofile

03.05.2010

3. Einführung in Multimedia-Retrieval

3.1 Besonderheiten der Verwaltung und des Retrievals

3.2 Ablauf des Multimedia-Information-Retrievals

3.3 Daten eines Multimedia-Retrieval-Systems

3.4 Feature

3.5 Eignung verschiedener Retrieval-Modelle

3.6 Multimedia-Ähnlichkeitsmodell 10.05.2010

4. Feature-Transformationsverfahren

4.1 Diskrete Fourier-Transformation 11.05.2010

4.2 Diskrete Wavelet-Transformation 17.05.2010

4.3 Karhunen-Loeve-Transformation

4.4 Latent Semantic Indexing und Singulärwertzerlegung 31.05.2010

Inhalte und Termine

5. Distanzfunktionen

5.1 Eigenschaften und Klassifikation

5.2 Distanzfunktionen auf Punkten

07.06.2010

5.3 Distanzfunktionen auf Binärdaten

5.4 Distanzfunktionen auf Sequenzen

5.5 Distanzfunktionen auf allgemeinen Mengen

08.06.2010

6. Ähnlichkeitsmaße

6.1 Einführung

6.2 Distanz versus Ähnlichkeit

6.3 Grenzen von Ähnlichkeitsmaßen

21.06.2010

6.4 Konkrete Ähnlichkeitsmaße

6.5 Aggregation von Ähnlichkeitswerten

6.6 Umwandlung von Distanzen in Ähnlichkeitswerte und Normierung

6.7 Partielle Ähnlichkeit

22.06.2010

Inhalte und Termine

Algorithmen
zur
Aggregation
von Ähnlich-
keitswerten

7. Effiziente Algorithmen und Datenstrukturen

7.1 Hochdimensionale Indexstrukturen 28.06.2010

7.2 Algorithmen zur Aggregation von Ähnlichkeitswerten 05.07.2010

8. Anfragebehandlung

8.1 Einführung

8.2 Konzepte der Anfragebehandlung

8.3 Datenbankmodell

8.4 Sprachen

9. Zusammenfassung

- ▶ Dienstag, den 13.07.2010, 14:00 Uhr, Raum F314
- ▶ Anmeldung über KLIPS (KLIPS-Nr.: 403510071314) bis zum 12.07 (obwohl Belegfrist bis zum 20.07)

Overview

Algorithmen
zur
Aggregation
von Ähnlich-
keitswerten

Algorithmen zur Aggregation von Ähnlichkeitswerten

Overview

Algorithmen
zur
Aggregation
von Ähnlich-
keitswerten

Algorithmen zur Aggregation von Ähnlichkeitswerten

Aggregation - Einführendes Beispiele

- ▶ Gesucht sind alle Bilder, die zu einem vorgegebenen Photo bezüglich Farbverteilung und Textur ähnlich sind. Für jedes Ergebnisbild müssen also zwei Ähnlichkeitswerte anhand einer geeigneten Aggregatfunktion kombiniert werden.
- ▶ Gesucht sind alle Bilder, die zu mehreren Anfragebildern ähnlich sind. In diesem Fall müssen pro Ergebnisbild mehrere Ähnlichkeitswerte aggregiert werden.

Anforderungen

An eine Aggregation agg , die Ähnlichkeitswerte für ein Objekt aggregiert, werden bestimmte Forderungen gestellt:

1. *Ähnlichkeitswerte*. Die Funktion muss mehrere Ähnlichkeitswerte aus dem Intervall $[0, 1]$ auf einen Wert aus dem Intervall $[0, 1]$ abbilden:

$$\text{agg} : [0, 1]^n \rightarrow [0, 1]$$

2. *Monotonie*. Wenn die Eingangswerte nicht sinken, dann sinkt auch der aggregierte Ähnlichkeitswert nicht:

$$x_1 \leq y_1 \wedge \dots \wedge x_n \leq y_n \Rightarrow \text{agg}(x_1, \dots, x_n) \leq \text{agg}(y_1, \dots, y_n)$$

Anforderungen

3. *Strikte Monotonie*. Wenn alle Eingangswerte wachsen, dann muss auch der entsprechende, aggregierte Ähnlichkeitswert wachsen:

$$x_1 < y_1 \wedge \dots \wedge x_n < y_n \Rightarrow \text{agg}(x_1, \dots, x_n) < \text{agg}(y_1, \dots, y_n)$$

4. *Stetigkeit*. Die Aggregatfunktion soll bezüglich der Eingangswerte stetig sein, also keine abrupten Sprünge aufweisen.

Anforderungen

5. *Idempotenz*. Eine Aggregation derselben Werte muss diesen Wert selbst ergeben:

$$\text{agg}(a, \dots, a) = a$$

6. *Unabhängigkeit von der Reihenfolge*. Das Resultat einer Aggregation ist unabhängig von der Reihenfolge der zu aggregierenden Ähnlichkeitswerte:

$$\text{agg}(x_1, x_2, \dots, x_n) = \text{agg}(x_{p_1}, x_{p_2}, \dots, x_{p_n})$$

wobei $[p_i]$ eine beliebige Permutation der Werte $[i]$ darstellt.

Generalisiertes Mittel

- ▶ Das generalisierte Mittel ist definiert wie folgt:

$$\text{agg}_{gm}^{\alpha}(x_1, \dots, x_n) = \left(\frac{x_1^{\alpha} + \dots + x_n^{\alpha}}{n} \right)^{\frac{1}{\alpha}}$$

- ▶ Der Parameterwert α muss ungleich 0 sein.
- ▶ Folgende Spezialfälle ergeben sich:
 - ▶ $\alpha = 1$: arithmetisches Mittel
 - ▶ $\alpha = \infty$: maximaler Ähnlichkeitswert
 - ▶ $\alpha = -\infty$: minimaler Ähnlichkeitswert

Klassifikation

1. *Combiner-Algorithmen*: Ausgangspunkt dieser Algorithmen sind mehrere, nach Ähnlichkeitswerten absteigend sortierte Objektlisten, die anhand einer Aggregatfunktion zu einer solchen sortierten Liste vereinigt werden sollen.
2. *Kondensator-Algorithmen*: Ausgangspunkt für diese Algorithmen ist eine Liste von Objekten, bei der mehrere Listenobjekte zu jeweils einem neuen Listenobjekt aggregiert werden.
3. *Indexaggregation*: Bei diesen Algorithmen existieren keine Eingangslisten. Statt dessen wird innerhalb einer Indexstruktur die Aggregation ausgeführt, bevor eine sortierte Liste erstellt wird.

Combiner-Algorithmen

- ▶ Jeder Listeneintrag e enthält einen eindeutigen Identifikator $e.id$ eines Medienobjekts zusammen mit einem Ähnlichkeitswerte $e.grade$.
- ▶ Wir beschränken uns der Einfachheit halber auf zwei Eingangslisten: `links` und `rechts`. Ein Objekt o hat einen Eintrag $o.lgrade$ für den Ähnlichkeitswert der linken Liste und $o.rgrade$ der rechten Liste.
- ▶ Der aggregierte Ähnlichkeitswert wird mit $o.grade$ und der Identifikator mit $o.id$ notiert. Einträge, denen noch kein Wert zugewiesen wurde, besitzen den Default-Wert `NULL`.

Combiner-Algorithmen

- ▶ Auf die Listenelemente kann in zwei verschiedenen Modi zugegriffen werden. Zum einen ist ein sequentieller Zugriff, also jeweils ein Zugriff auf den Beginn der Liste, möglich. Zusätzlich kann auf ein Medienobjekt über den dazugehörigen Identifikator direkt zugegriffen werden.
- ▶ Im Folgenden werden die beiden Zugriffsmodi mit *sequentiell*em Zugriff und mit *randomisiertem* Zugriff bezeichnet. Für die Zugriffe werden die Funktionen `getNext()` und `random()` verwendet.

Combiner-Algorithmen

- ▶ Die Ähnlichkeitswerte eines Medienobjekts aus den verschiedenen Listen sollen anhand einer monotonen Aggregatfunktion agg zu einem neuen Ähnlichkeitswert zusammengefasst werden.
- ▶ Von allen Ergebnisobjekten soll auf k Objekte mit den größten, aggregierten Ähnlichkeitswerten effizient zugegriffen werden können.
- ▶ Alternativ wird oft auch ein sequentieller Zugriff auf die Objekte in der absteigenden Reihenfolge der aggregierten Ähnlichkeitswerte verlangt.
- ▶ Die beiden Arten der Ergebniszugriffe werden mit $top-k$ - und mit $ranking$ -Zugriff bezeichnet.

Combiner-Algorithmen

Algorithmen
zur
Aggregation
von Ähnlich-
keitswerten

- ▶ TA-Algorithmus
- ▶ NRA-Algorithmus
- ▶ Stream-Combine-Algorithmus

Combiner-Algorithmen: TA-Algorithmus

Algorithmen
zur
Aggregation
von Ähnlich-
keitswerten

```
01 procedure TA(liste links, liste rechts, funktion agg, liste top-k)
02   eintrag ol, or
03   real tau
04   repeat
05     ol = getNext(links)
06     or = getNext(rechts)
07     ol.rgrade = random(rechts, ol.id)
08     or.lgrade = random(links, or.id)
09     ol.grade = agg(ol.lgrade, ol.rgrade)
10     or.grade = agg(or.lgrade, or.rgrade)
11     aktualisiere top - k bzgl. ol und or
12     tau = agg(ol.lgrade, or.rgrade)
13   until  $|top - k| = k$  and  $\forall o \in top - k : o.grade \geq tau$ 
14   sortier top - k - Elementen nach o.grade
15 end procedure
```

Combiner-Algorithmen: TA-Algorithmus

Algorithmen
zur
Aggregation
von Ähnlich-
keitswerten

Beispiel

links		rechts		tau	top-k	
id	lgrade	id	rgrade	tau	id	lgrade+rgrade
o3	0,9	o4	0,8	1,7	o4	1,4
o1	0,7	o2	0,7	1,4	o1	1,3
o4	0,6	o1	0,6	1,2	–	–
o2	0,2	o5	0,4	0,6	–	–
o5	0,1	o3	0,1	0,2	–	–