## F08 - Tabell, hashtabell, relation, lexikon 5DV149 Datastrukturer och algoritmer Kapitel 13, 16

Niclas Börlin niclas.borlin@cs.umu.se Anna Jonsson aj@cs.umu.se

2020-02-13 Thu

### Innehåll

- ► Tabell
- ► Hashtabell
- ► Relation
- Lexikon

### **Tabell**

- ► Modell:
  - ▶ Uppslagsbok.
- ► Organisation:
  - Ändlig avbildning av argument på värden.
- Dynamisk datatyp.



### Tabell, exempel

- Postadress:
  - Argument/nyckel: heltal eller sträng
  - Värde: sträng
    - Postadress(90187) → "Umeå"
- ► Bilregister:
  - Argument/nyckel: sträng
  - ► Värde: post som beskriver bil
    - ▶ Bilregister("CBY328") → (Toyota, Avensis, 2013, diesel)
- Artikelregister:
  - Argument/nyckel: artikelnummer
  - Värde: post som beskriver artikeln
    - Artikelregister("32-2837") → (Nätverkskabel, CAT 5, 79)

### Gränsyta till Tabell

```
abstract datatype Table(arg, val)

Empty() → Table(arg, val)

Insert(x:arg, y:val, t:Table(arg, val))

→ Table(arg, val)

Isempty (t:Table(arg, val)) → Bool

Lookup (x:arg, t:Table(arg, val))

→ (Bool,val)

Remove (x:arg, t:Table(arg, val))

→ Table(arg, val)
```

### Fält kontra Tabell

- Likheter:
  - Bägge lagrar värden.
  - Fältets index svarar mot tabellens argument/nyckel.
- Skillnader:
  - Fält kräver att argumenttypen är diskret linjärt ordnad.
  - Tabell kräver endast att likhet ska vara definierat för argumentet/nyckeltypen.
  - ► Tabell är en dynamisk datatyp, fält oftast en statisk.

# Konstruktion (1)

- ► Fält
- Lista av par
- Hashtabell
- ► Binärt sökträd (senare)

# Konstruktion (2)

- ► Tabell kan konstrueras som Fält om:
  - 1. argumenttypen är diskret linjärt ordnad,
  - 2. det går att hitta en *ODEF*-konstant, dvs. en konstant som betyder att tabellvärdet är "ej definierat",
  - 3. argumenten är relativt väl samlade.
- Exempel:
  - Postadress.
    - ► Argument: heltal
    - ▶ ODEF: NULL eller tomma strängen
    - ► Intervall: 10000-99999
  - Bilregister (nja).
  - Artikelregister.

### Lista av par: Insättningar

- Två huvudalternativ:
  - 1. Sätt in det nya paret först i listan.
  - 2. Kolla först om det finns par med samma argument, byt ut.
- ▶ Dubletthantering?

### Tabell, Prestanda

- ▶ Jämför konstruktionen som Fält respektive Lista av par med avseende på kostnad för:
  - Insättningskostnad.
  - Avläsning.
  - Borttagning.
- ► När väljer man vad?

## Tillämpningar av Tabell (1)

- Benämna objekt, t.ex.
  - (Artikel-nr) 32-2837: Nätverkskabel,
  - (Registration) SE-GVS: Piper Cherokee.
- Associera egenskaper hos ett objekt med motsvarande värden, t.ex.
  - **32-2837**:

Namn Nätverkskabel Pris SEK 79 Hyllplacering E14 Lagerstatus 23 st

► SF-GVS:

Type Piper PA-28
Seats 4
Fuel capacity 182L
Gear type Fixed tricycle

## Tillämpningar av Tabell (2)

- Representera samband mellan objekt, t.ex.
  - personer som äger en fastighet eller
  - personer som är medlemmar av en klubb.
- Kompilatorer (symboltabeller).
  - Existens (är symbolen definierad?).
  - Attribut (värdetyp, räckvidd).
- Fält som Tabell (glesa matriser).
  - Nyckel: (rad, kolumn)
  - ► Ex.

#### skulle lagras som

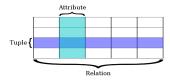
nyckel	värde
(2,1)	8
(3,1)	2.5
(1,3)	3

## Tippel, Post

- Bägge liknar Tabell: Associerar argument med värden.
- ► Tippel (tuple) består av n ordnade element, ex. för koordinater a=(29, 4, 3).
  - ▶ Inspect-first(a)  $\rightarrow$  29,
  - ▶ Inspect-second(a)  $\rightarrow$  4.
- Post (record, struct) är som abstrakt datatyp sett samma sak som Tippel, t.ex. för a=(32-2837, Nätverkskabel, 79).
  - ▶ Inspect-first(a)  $\rightarrow$  32-2837.
  - ▶ Inspect-second(a)  $\rightarrow$  Nätverkskabel.

### Relation

En Relation är en egenskap definierad för en grupp av objekt.



- Exempel: relationen personer som äger fastigheter (fastighetsägare):
  - ► (NB, Innertavle 10:31, 0.5),
  - ► (AL, Innertavle 10:31, 0.5),

eller relationen personer som är medlem i en flygklubb

- ► (NB, Umeå flygklubb, normal-medlem, <tom>),
- ► (EN, Umeå flygklubb, normal-medlem, flyglärare),
- ► (NB, Sturup flygklubb, elev-medlem, <tom>).
- ► (HP, Sturup flygklubb, normal-medlem, <tom>).
- Används i relationsdatabaser.

## Relationstabeller, exempel (1)

- Relationen personer som äger fastigheter (fastighetsägare)
  - ► (NB, Innertavle 10:31, 0.5),
  - ► (AL, Innertavle 10:31, 0.5),

#### Fastighetstabell:

Nyckel	Namn
1	Innertavle 1:1
42	Innertavle 10:31

### Fastighetsägartabell:

i dotignetodgartaben.					
Fastig	astighet Person		Andel		
	42	3512	0.5		
	42	3513	0.5		

#### Persontabell:

Nyckel	Namn
3512 3513	NB AL

# Relationstabeller, exempel (2)

- Relationen personer som är medlem i en flygklubb:
  - ► (NB, Umeå flygklubb, normal-medlem, <tom>),
  - ► (EN, Umeå flygklubb, normal-medlem, flyglärare),
  - ► (NB, Sturup flygklubb, elev-medlem, <tom>).
  - ► (HP, Sturup flygklubb, normal-medlem, <tom>).

### Flygklubbstabell:

Nyckel	Namn
12	Umeå flygklubb
18	Sturup flygklubb

#### Persontabell:

Nyckel	Namn	Flyglärare
416	NB	
781	EN	Ja
881	HP	

### Klubbmedlemstabell:

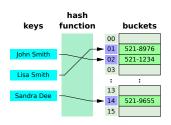
Person	Klubb	Medlemstyp
881	18	normal-medlem
781	12	normal-medlem
416	18	elev-medlem
416	12	normal-medlem

## Tabell, att jämföra argument

- Om argumenttypen inte är inbyggd (t.ex. int, double) utan t.ex. Post måste man definiera (implementera) en jämförelseoperation.
- ► T.ex. om argumentet är en Post (artikel-nr, namn), definiera likhet som att artikel-numren är lika.

### Hashtabell <sup>1</sup>

- ► Problemet med att implementera en tabell som fält är att grundmängden inte får bli för stor.
- ▶ Det går att avhjälpa med en hashfunktion h som avbildar den större indextypen A till en mindre indextyp B, t.ex. strängar till heltal.



<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>hash — chop and mix

# Hashfunktion (1)

Funktionen h(x) avbildar en stor mängd A av nycklar, på en mindre mängd B av tal, t. ex. för A, B heltal:

$$h(x) = x \mod 13$$

eller för A datum, B heltal:

$$h(x) = month(x)$$
.

## Hashfunktion (2)

- Operatorn mod beräknar heltalsrest vid division.
- För x heltal så avbildar

$$x \mod b$$
,

alla heltalen x på heltalen  $[0, 1, \dots, b-1]$ .

► Ex.

$$0 \mod 4 = 0,$$
  $4 \mod 4 = 0,$   $1 \mod 4 = 1,$   $5 \mod 4 = 1,$   $2 \mod 4 = 2,$   $6 \mod 4 = 2,$   $7 \mod 4 = 3.$ 

- ▶ I programspråket C: operatorn %, t.ex.
  - ▶ hash % TABLE\_SIZE
- Används i de flesta hash-funktioner.

# Hashfunktion (3)

För A sträng så är det vanligt att loopa över alla element i strängen, t.ex.

```
Algorithm StringHash(s)
seed ← 131 // Magic number
hash ← 0
for i=1,2,...,length(s) do
   hash ← (hash * seed) + s[i]
return hash mod TABLE SIZE
```

### Kollisioner

- ► En kollision är när två argument avbildas på samma hash-värde.
- ► Kollisioner går ej att undvika helt.
- ► En bra hashfunktion kännetecknas av:
  - Litet förväntat antal kollisioner.
  - Elementen sprids jämnt över den mindre indexmängden B.
  - Funktionsvärdet påverkas av alla delar av nyckeln.
- ► Kollisioner kan hanteras med:
  - 1. Sluten hashning.
    - 1.1 Linjär teknik.
    - 1.2 Kvadratisk teknik.
  - 2. Öppen hashning.

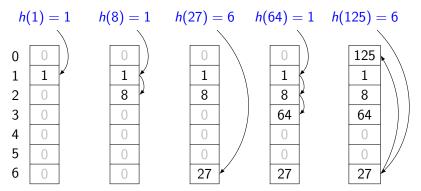
## Sluten hashning

- Låt B vara en cirkulär vektor, dvs. det första elementet följer efter det sista.
- Statisk tabell, fast antal platser.
- Linjär teknik för kollisioner:
  - Om ett element kolliderar (platsen redan upptagen), sätt in det nya elementet på den första lediga platsen efter den upptagna.
  - Ger upphov till klustring (flockning?) i tabellen.
- Sökning efter ett element börjar på den plats dess hashvärde anger och fortsätter eventuellt framåt.
  - Om det inte påträffats före nästa lediga plats så finns det inte i tabellen.
- ▶ Vid borttagning i tabellen kan inte platsen lämnas tom då kan senare sökningar misslyckas.
  - Därför måste i stället en "borttagen"-markör sättas in i tabellen.

## Sluten hashning, linjär teknik, exempel

- ► Grundmängden 1, 2, ..., 125 ska avbilda på värdena 0, 1, ..., 6.
- Låt 0 betyda "ledig" och 126 betyda "borttagen".
- ► Given mängden {1, 8, 27, 64, 125} och hashfunktionen

$$h(x) = x \mod 7$$

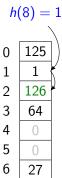


# Sluten hashning, linjär teknik, sökning

- ► Slå upp 8
- ► Slå upp 13

# Sluten hashning, linjär teknik, exempel

► Efter borttagning av 8:



# Sluten hashning, linjär teknik, sökning

- ► Slå upp 8
- ► Slå upp 13
- ► Slå upp 64

## Sluten hashning, linjär teknik, komplexitet

- Värstafallskomplexiteten för samtliga operationer är O(n), där n är antalet element som finns insatta i tabellen.
- Ar dock ytterst osannolikt. Alla element måste ligga i en följd.
- ▶ Under förutsättning att tabellen inte fylls mer än till en viss del får man i medeltal O(1) för operationerna.

### Hashtabeller, fyllnadsgrad

- ▶ En hashtabells fyllnadsgrad ( $\lambda$ ) definieras som kvoten mellan antalet insatta element och antalet platser i tabellen.
- ▶ En tom tabell har  $\lambda = 0$  och en full  $\lambda = 1$ .
- För linjär teknik vet man att:
  - Medelantalet platser som måste prövas vid en insättning och misslyckad sökning är uppåt begränsad av

$$\frac{1}{2}\left(1+\frac{1}{(1-\lambda)^2}\right).$$

► Medelantalet platser för en lyckad sökning är uppåt begränsad av

$$\frac{1}{2}\left(1+\frac{1}{1-\lambda}\right).$$

- ► En halvfull tabell ( $\lambda = 0.5$ ) ger 2.5 resp. 1.5.
- När fyllnadsgraden blir hög ( $\lambda > 0.75$ ) blir operationerna för den linjära tekniken långsam (8.5 resp. 2.5).

## Sluten hashning, kvadratisk teknik

- Låt *H* vara ett elements hash-värde.
- ▶ Vid linjär teknik testas positionerna

$$H, H + 1, H + 2, H + 3, \dots \mod m$$

tills en ledig plats hittas.

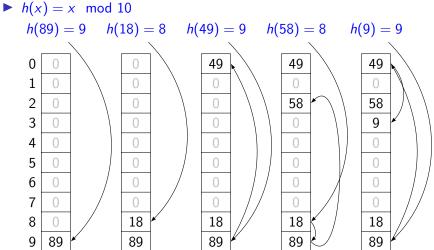
▶ Vid kvadratisk teknik testas i stället positionerna

$$H, H + 1^2, H + 2^2, H + 3^2, \dots \mod m$$
  
=  $H, H + 1, H + 4, H + 9, \dots \mod m$ 

tills en ledig plats hittas.

## Sluten hashning, kvadratisk teknik, exempel

- ▶ Sätt in talen 89, 18, 49, 58, 9 i en hashtabell med 10 platser.



## Sluten hashning, kvadratisk teknik, problem

- ► Med olyckligt vald hashfunktion och tabellängd finns risk att man inte hittar en ledig plats även om den finns!
- Exempel:
  - ▶ Tabellstorlek = 16, hashfunktion  $h(x) = x \mod 16$ .
  - ► Efter att ha stoppat in elementen 0, 16, 32, och 64 finns ingen mer plats för tal med h(x) = 0.
  - De enda platser som kommer att prövas är de upptagna 0, 1, 4, 9, 0, 9, 4, 1, 0, 1, 4, 9, ...
- Men:
  - Om kvadratisk teknik används och tabellens storlek är ett **primtal** så kan ett nytt element alltid stoppas in om  $\lambda < 0.5$ .
  - Fullständig komplexitetsanalys saknas men i praktiken ger den upphov till mindre klustring än linjär hashning.

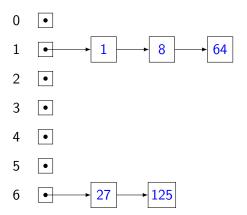
# Öppen hashning (1)

- ► I stället för en cirkulär vektor används en k-Vektor av Lista,  $h(x) = x \mod k$ .
- Dynamisk tabell, ingen begränsning på antalet element.
- ▶ I lista nummer *i* ligger alla element med hashvärde *i*.

# Öppen hashning (2), exempel

- ▶ Grundmängden 1, 2, ..., 125 ska avbildas på värdena 0, 1, ..., 6.
- ► Given mängden  $\{1, 8, 27, 64, 125\}$  och hashfunktionen

$$h(x) = x \mod 7.$$



# Öppen hashning (3)

- Värstafallskomplexitet:
  - $\triangleright$  O(n) för alla operationer (alla element i samma lista), där n är antalet insatta element
- Medelfallskomplexitet:
  - ► Insättning och misslyckad sökning blir n/k.
  - Lyckad sökning blir (n-1)/(2k+1).
- ► Tumregel: Inte fler än 2k element bör sättas in.

### Teoretiska resultat

Från http://www.ida.liu.se/labs/logpro/ulfni/dalg/resources/f8.pdf

► Antal sonderingar vid olika fyllnadsgrad:

Fyllnadsgrad (%)						
	10	25	50	75	90	99
	Lyc	kad sök	ning			
Sluten, linjär	1.06	1.17	1.50	2.50	5.50	50.5
Sluten, kvadratisk	1.05	1.15	1.39	1.85	2.56	4.7
Öppen	1.05	1.12	1.25	1.37	1.45	1.5
	Missly	ckad s	ökning			
Sluten, linjär	1.12	1.39	2.50	8.50	50.5	5000
Sluten, kvadratisk	1.11	1.33	2.00	4.00	10.0	100
Öppen	0.10	0.25	0.50	0.75	0.90	0.99

### Mer avancerade hashfunktioner

Vi har använt

$$h(x) = x \mod m$$

i exemplen.

- Fungerar bra om *m* är ett primtal.
- Annars kan periodicitet uppstå.
- Finns mer generella metoder, t.ex.

$$h(x) = ((c_1x + c_2) \mod p) \mod m,$$

där

- $\triangleright$  divisorn p är ett stort primtal > m, t.ex. 1048583,
- konstanterna  $c_1$  och  $c_2$  är heltal > 0 och < p.
- Slumptalsgeneratorer, krypteringsalgoritmer.
- ▶ md5 (https://en.wikipedia.org/wiki/MD5)

## Exempel, Month-to-days (1)

- Antag vi vill bygga en hashtabell som för varje månadsnamn lagrar antalet dagar i månaden.
- ► A=sträng av längden 3.
- ▶ B=heltal.

Month	Jan	Feb	Mar	Apr	May	Jun
Days	31	28	31	30	31	30
Hash	1831883	1763751	1883370	1679403	1883377	1834503
Month	Jul	Aug	Sep	Oct	Nov	Dec
Month Days	Jul 31	Aug 31	Sep 30	Oct 31	Nov 30	Dec 31

# Exempel, Month-to-days (2)

#### ► Alternativa tabellstorlekar

	Hash	Jan	Feb	Mar	Apr	May	Jun
Size	Mod	1831883	1763751	1883370	1679403	1883377	1834503
5		3	1	0	3	2	3
7		4	3	6	5	6	6
11		9	0	5	0	1	0
13		1	2	8	11	2	8
17		14	1	8	7	15	16
19		17	0	14	12	2	15
23		2	19	15	12	22	0
29		11	0	23	13	1	21
	Hash	Jul	Aug	Sep	Oct	Nov	Dec
Size	Mod	1834501	1680047	1986858	1917956	1902369	1729430
5		1	2	3	1	4	0
7		4	5	6	5	0	3
11		9	6	5	7	7	10
13		6	5	3	1	1	1
17		14	5	0	16	1	3
19		13	10	9	1	13	12
23		21	12	3	9	16	14
29							

# Exempel, Month-to-days (3)

Sluten hashning, linjär teknik, storlek 17

Sluten hashning, kvadratisk teknik, storlek 17

▶ Öppen hashning, storlek 5

0	Mar	Dec		
1	Feb	Jul	Oct	
2	May	Aug		
3	Jan	Apr	Jun	Sep
4	Nov			

#### Lexikon

- Ett Lexikon är som en tabell utan tabellvärden.
- Lexikon är en solitär datatyp.
- Man kan göra modifieringar av isolerade dataobjekt, ex. lägga till, ta bort eller slå upp element, men inte kombinera/bearbeta två eller flera Lexikon.
- ▶ Jämför den icke-solitära datatypen Mängd:
  - Det går att lägga till och ta bort element till både Mängd och Lexikon.
  - ▶ Både en Mängd och ett Lexikon är oordnade datatyper.
  - Det går att bilda *unionen* eller *snittet* av två mängder.
  - Motsvarande f\u00f6r tv\u00e5 Lexikon \u00e4r inte definierat. ("Det finns bara ett Lexikon av svenska ord.")