

Algoritmer og Datastrukturer 1

Gerth Stølting Brodal

Hashing [CLRS, kapitel 11.1-11.4]



hash (Engelsk-Dansk)

1. (sb) (ret med kød og kartofler) biksemad (**fx** a meat and potato hash); (**fig.**) kludder; noget værre rod;
⌘ **make a ~ of** forkludre; udføre på en elendig (el. kikset) måde; **settle somebody's ~** ordne nogen; få nogen ned med nakken;

2. (sb) (narko) hash (**fx** smoke hash);

3. (vb) hakke; skære i stykker; (**fig.**) forkludre; slippe (rigtigt) dårligt fra;
⌘ **~ over** diskutere; drøfte (**fx** we can hash it over later); **~ up** forkludre; slippe dårligt fra.

Abstrakt Datastruktur: Ordbog

Search(S, k)

Insert(S, x)

Delete(S, x)

Kan vi udnytte at x for alle praktiske formål er en **sekvens af bits? JA !**

Alle nøgler er tal...

"Sko" = $01010011.01101011.01101111_2 = 5466991_{10}$

	0	1	2	3	4	5	6	7
0	NUL	DLE	space	0	@	P	`	p
1	SOH	DC1 XON	!	1	A	Q	a	q
2	STX	DC2	"	2	B	R	b	r
3	ETX	DC3 XOFF	#	3	C	S	c	s
4	EOT	DC4	\$	4	D	T	d	t
5	ENQ	NAK	%	5	E	U	e	u
6	ACK	SYN	&	6	F	V	f	v
7	BEL	ETB	'	7	G	W	g	w
8	BS	CAN	{	8	H	X	h	x
9	HT	EM	}	9	I	Y	i	y
A	LF	SUB	*	:	J	Z	j	z
B	VT	ESC	+	;	K	[k	{
C	FF	FS	,	<	L	\	l	
D	CR	GS	-	=	M]	m	}
E	SO	RS	.	>	N	^	n	~
F	SI	US	/	?	O	_	o	del

RushHour tilstande...

- Beskriv for hver bil og lastbil hvor meget den er flyttet til højre eller op
- Biler beskrives ved tal 0..4 dvs. 3 bits
- Lastbiler beskrives ved tal 0..3 dvs. 2 bits



(0, 1, 2, 1, 1, 0, 0, 4, 2, 0, 3)

000.001.10.001.01.000.000.100₂

100868₁₀

Direkte Adressering :

Nøgler $\{0,1, 2,\dots, m-1\}$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
•	•	•	3	•	•	6	7	•	•	•	11	•	13	14	•

DIRECT-ADDRESS-SEARCH(T, k)

1 **return** $T[k]$

DIRECT-ADDRESS-INSERT(T, x)

1 $T[x.key] = x$

DIRECT-ADDRESS-DELETE(T, x)

1 $T[x.key] = \text{NIL}$

- + Godt ved små nøgle universer
- + Selv kan generere nøglerne som 1,2,3,...
- Stort plads overforbrug når kun få nøgler brugt

Hash Funktion

- Nøgler U
- Hash funktion

$$h : U \rightarrow \{0, 1, \dots, m-1\}$$

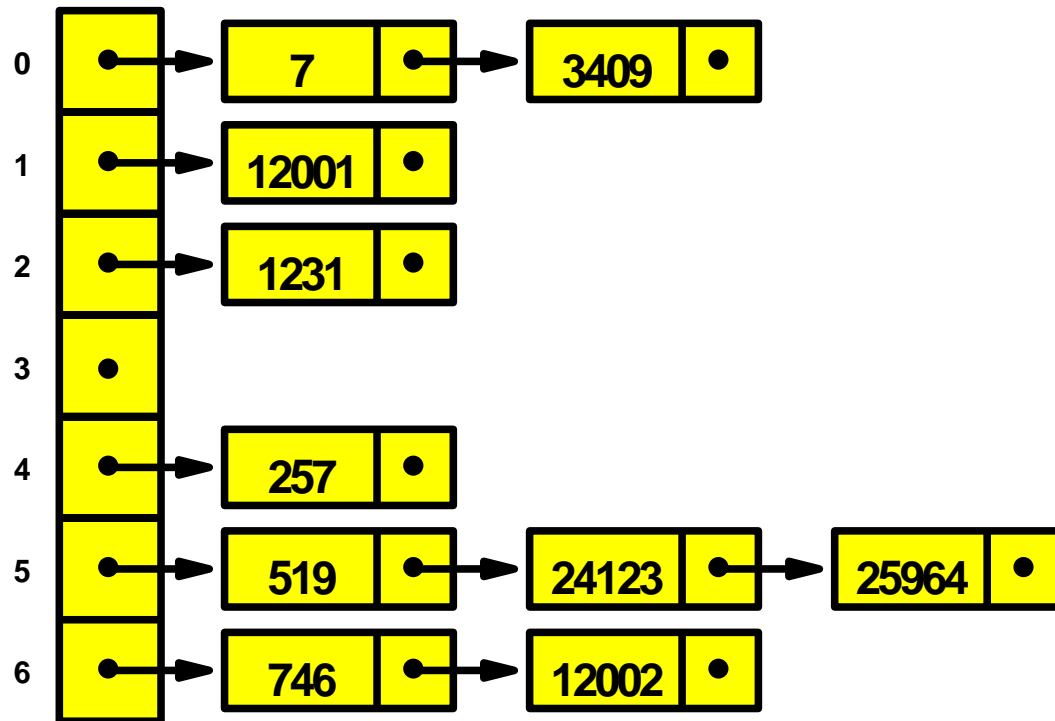
$$m \ll |U|$$

x	$h(x)$
7	0
257	4
519	5
746	6
1231	2
3409	0
12001	1
12002	6
24123	5
25964	5

$$h(k) = 5 \cdot k \bmod 7$$

- + Nemt at jævne nøglerne jævnt ud
- Flere nøgler kan hashes til samme værdi
- Næsten ens nøgler kan være vilkårligt spredt

Hash Tabel : Kollisionslister

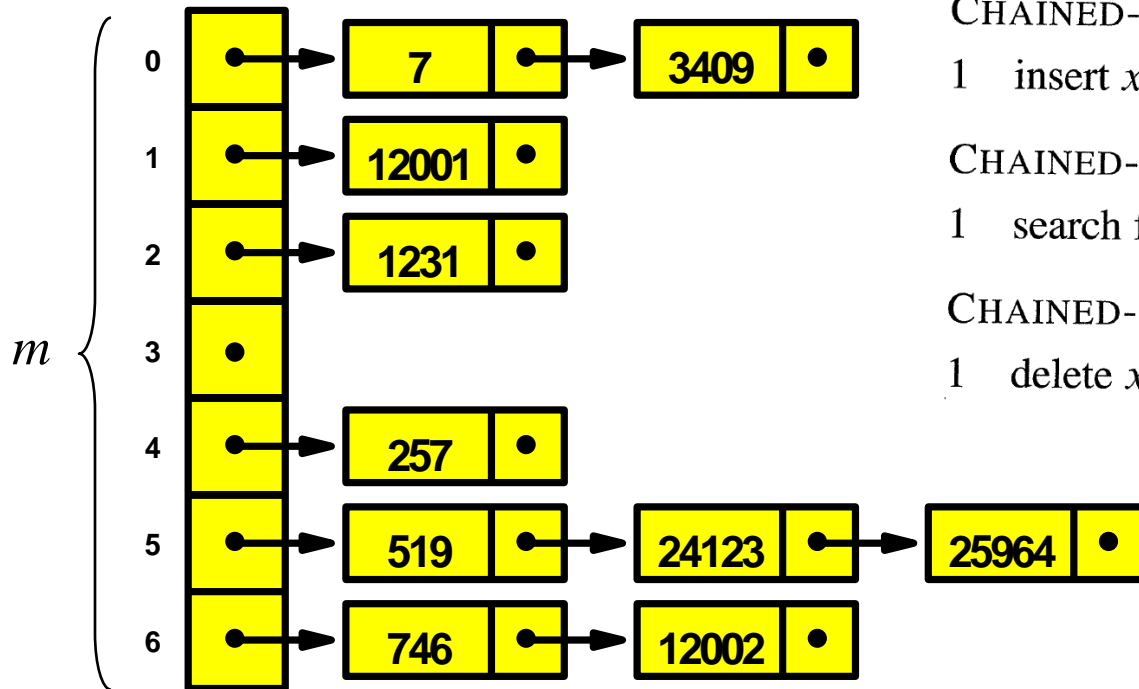


x	$h(x)$
7	0
257	4
519	5
746	6
1231	2
3409	0
12001	1
12002	6
24123	5
25964	5

$$h(k) = 5 \cdot k \text{ mod } 7$$

- Gem mængde af nøgler K
- Vælg **tilfældig** hash funktion $h : U \rightarrow \{0, 1, \dots, m-1\}$
- Gem nøglerne i tabel efter **hash værdi**
- **Kollisionslister** til nøgler med samme hashværdi

Hash Tabel : Kollisionslister



CHAINED-HASH-INSERT(T, x)

1 insert x at the head of list $T[h(x.key)]$

CHAINED-HASH-SEARCH(T, k)

1 search for an element with key k in list $T[h(k)]$

CHAINED-HASH-DELETE(T, x)

1 delete x from the list $T[h(x.key)]$

Vælg en uniform tilfældig hash funktion:

- Forventet antal nøgler i en indgang i tabellen $|K|/m$
- Insert, Delete, Search **forventet tid** $O(|K|/m)$,
dvs. tid $O(1)$ hvis $m = \Omega(|K|)$

Hvad er en god Hash Funktion?

- For enhver funktion findes en dårlig mængde nøgler der hasher til samme værdi
- + For enhver mængde nøgler findes en god hash funktion der jævner godt ud (om den kan beskrives kompakt er et andet spørgsmål)

Mål Find en lille **mængde af hash funktioner** hvor en tilfældig funktion virker rimelig godt på en given mængde

Hash Funktioner : Eksempler

$$h(k) = k \bmod m$$

(typisk m et primtal)

$m=2^8$ ignorerer alt på nær de 8 sidste bit:

$$h(\dots x_3 x_2 x_1 10101111) = h(\dots y_3 y_2 y_1 10101111)$$

$m=2^8-1$ ignorerer alle ombytninger af tegn:

$$h("c_3 c_2 c_1") = h("c_1 c_3 c_2")$$

$$h(k) = \lfloor s \cdot k / 2^{w-t} \rfloor \bmod 2^t$$

($k = w$ -bit, $h(k) = t$ -bit)

$$h(0101000010101010) = 01000$$

$$0101000010101010 \cdot 1001111000110111$$

$$= 00110001110110100100000010000110$$

Universelle Hash Funktioner

Find **primtal** $p \geq |U|$.

Definer $p \cdot (p-1)$ hash funktioner $h_{a,b}$, hvor $1 \leq a < p$ og $0 \leq b < p$

$$h_{a,b}(k) = (a \cdot k + b \bmod p) \bmod m$$

Sætning

For to nøgler $x \neq y$ og en tilfældig hash funktion $h_{a,b}$ gælder

$$\Pr[h_{a,b}(x) = h_{a,b}(y)] \leq 1/m \quad \text{(Universel)}$$

Korollar

For en hash tabel med en **tilfældig hash funktion** $h_{a,b}$ tager Insert, Delete, Search **forventet tid** $O(|K|/m)$

Hash Tabel : Universal Hashing

Search(S, k)	$O(1)$ Forventet
Insert(S, x)	
Delete(S, x)	

Hashing af tal med mange bits...

$$\begin{aligned}x &= (b_{s-1}b_{s-2}\dots b_2b_1b_0)_2 \\ &= x_{s/w-1} \cdot 2^{w(s/w-1)} + x_{s/w-2} \cdot 2^{w(s/w-2)} + \dots + x_1 \cdot 2^w + x_0\end{aligned}$$

$$h_a(x) = x_{s/w-1} \cdot a^{s/w-1} + x_{s/w-2} \cdot a^{s/w-2} + \dots + x_1 \cdot a^1 + x_0 \pmod p$$

$$y_{s/w-1} := x_{s/w-1} \pmod p$$

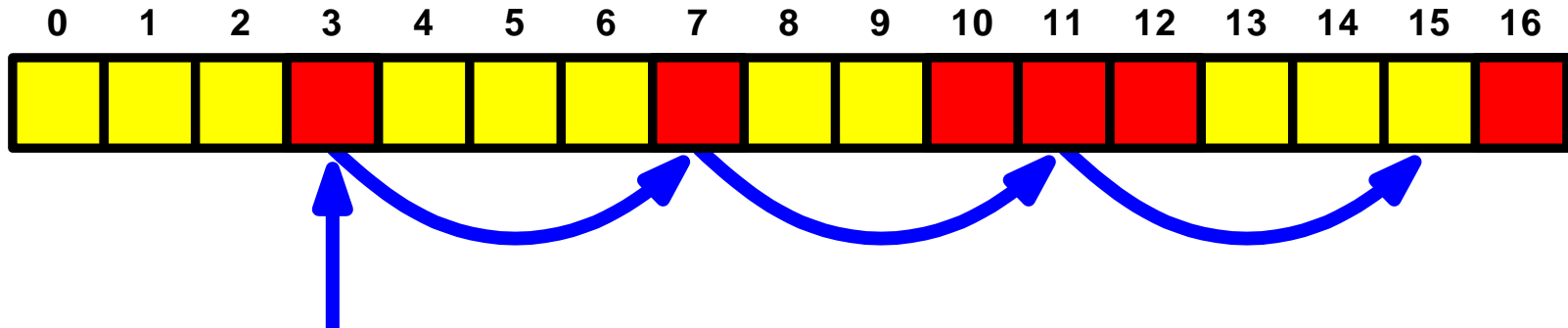
$$y_i := (y_{i+1} \cdot a + x_i) \pmod p \quad (\text{for } i = s/w-2 \dots 0)$$

$$h_a(x) = y_0$$

$$(a \cdot b) \pmod p = ((a \pmod p) \cdot b) \pmod p$$

$$(a + b) \pmod p = ((a \pmod p) + b) \pmod p$$

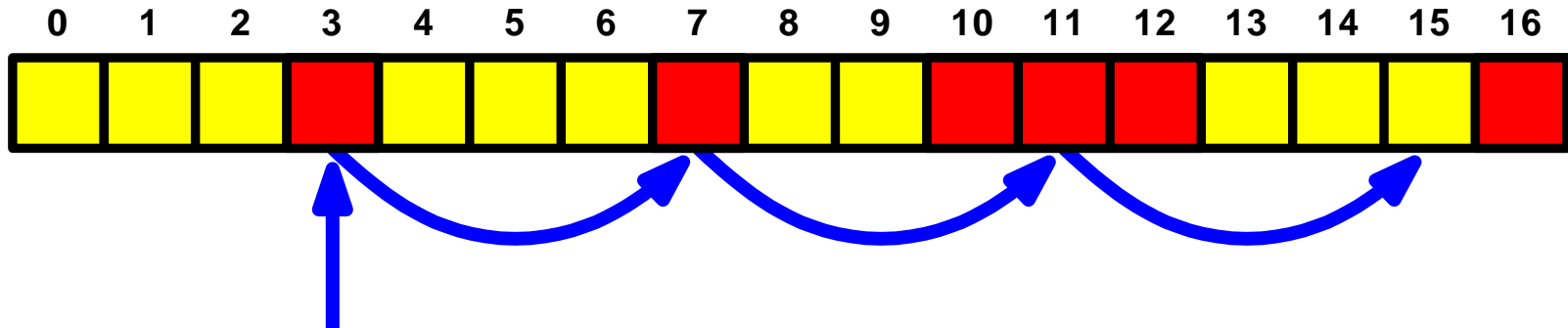
Åben Adressering



HASH-SEARCH(T, k)

```
1  $i = 0$ 
2 repeat
3    $j = h(k, i)$ 
4   if  $T[j] == k$ 
5     return  $j$ 
6    $i = i + 1$ 
7 until  $T[j] == \text{NIL}$  or  $i == m$ 
8 return NIL
```

Åben Adressering : Analyse



Uniform hashing

$h(k,1), h(k,2), h(k,3), \dots$ er en **uniform tilfældig** rækkefølge
(**urealistisk**)

Sætning

Ved uniform hashing er det forventede antal lookups $1/(1-\alpha)$
hvor $\alpha = |K|/m$ er belastningsfaktoren / fyldningsgraden

Linjær Probing

Indsæt k på første ledige plads

$$h(k,i) = h'(k) + i \text{ mod } m$$

for $i = 0, 1, 2, \dots$

Eksempel :

Indsæt 9, 3, 20, 6, 12, 2, 19, 11, 5

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
	9			2	19	3	20	12	11	5		6				

x	$h(x)$
2	4
3	6
5	10
6	12
9	1
11	5
12	7
19	4
20	6

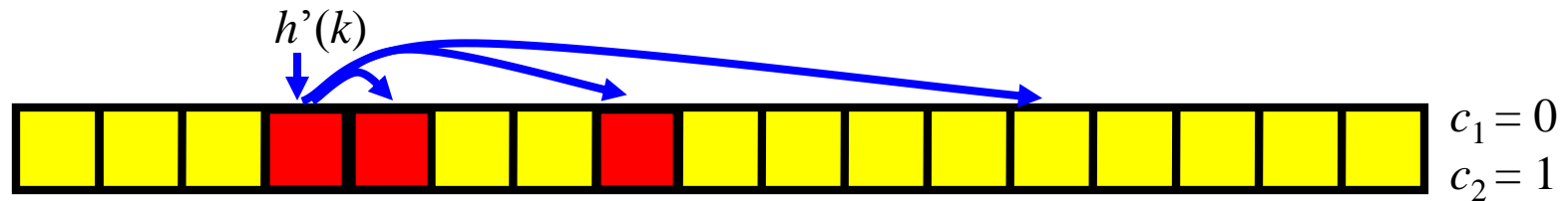
$$h'(x) = 2 \cdot x \text{ mod } 17$$

Kvadratisk Probing

Indsæt k på første ledige plads

$$h(k,i) = h'(k) + c_1 \cdot i + c_2 \cdot i^2 \pmod{m}$$

for $i = 0, 1, 2, \dots$ hvor c_1 og $c_2 \neq 0$ er konstanter

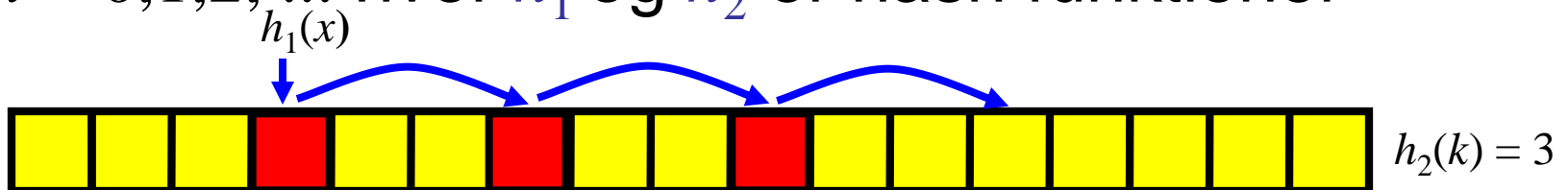


Dobbelt Hashing

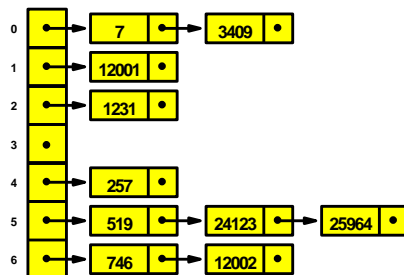
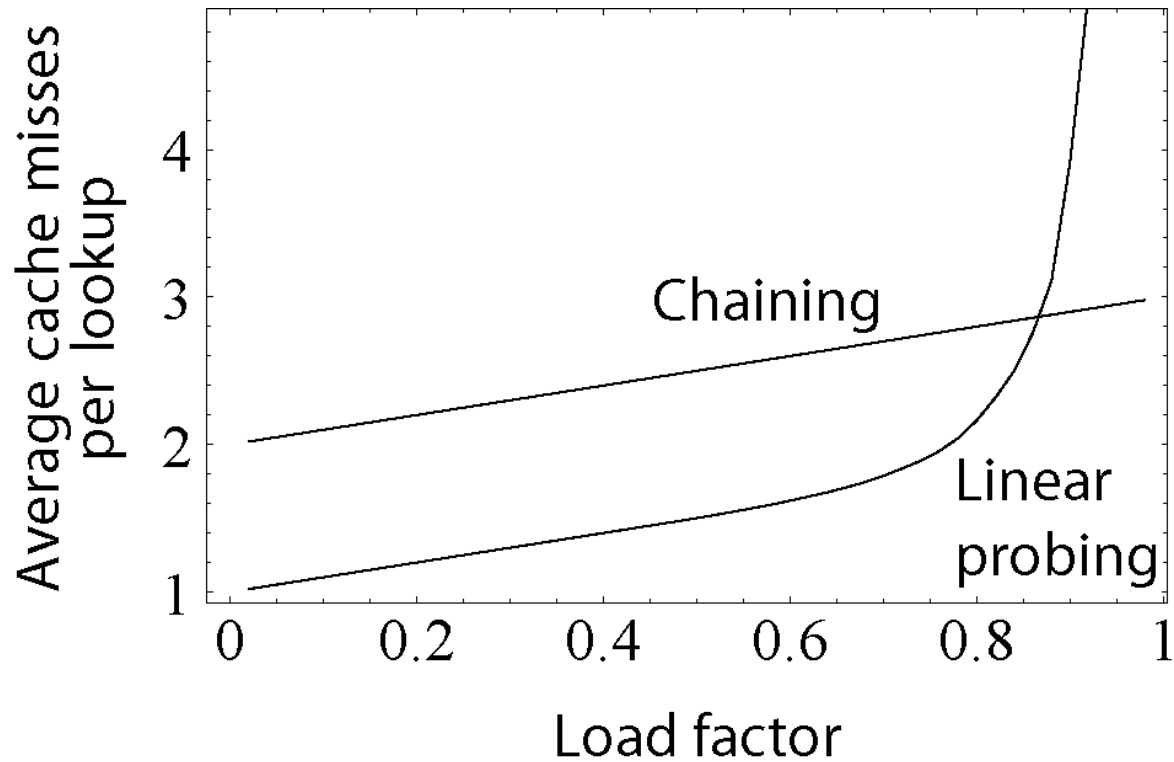
Indsæt k på første ledige plads

$$h(k,i) = h_1(k) + i \cdot \underline{h_2(k)} \pmod{m}$$

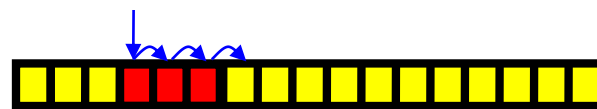
for $i = 0, 1, 2, \dots$ hvor h_1 og h_2 er hash funktioner



Eksperimentel Sammenligning



Chaining



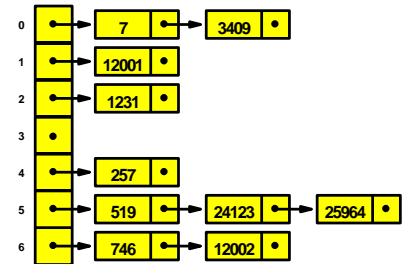
Linear probing

Hashing

- Valg af hash funktion
 - Prøv sig frem...
 - Universelle hash funktioner

$$h_{a,b}(k) = (a \cdot k + b \bmod p) \bmod m$$

- Hash tabeller
 - Kollisionslister (kædede lister)



- Åben adressering
 - Linjær probing
 - Kvadratisk probing
 - Dobbelt hashing

