

Algoritmer og Datastrukturer

Union-Find [CLRS, kapitel 21.2-21.3]

Union-Find

MakeSet(x)

Opret en ny mængde $S = \{ x \}$

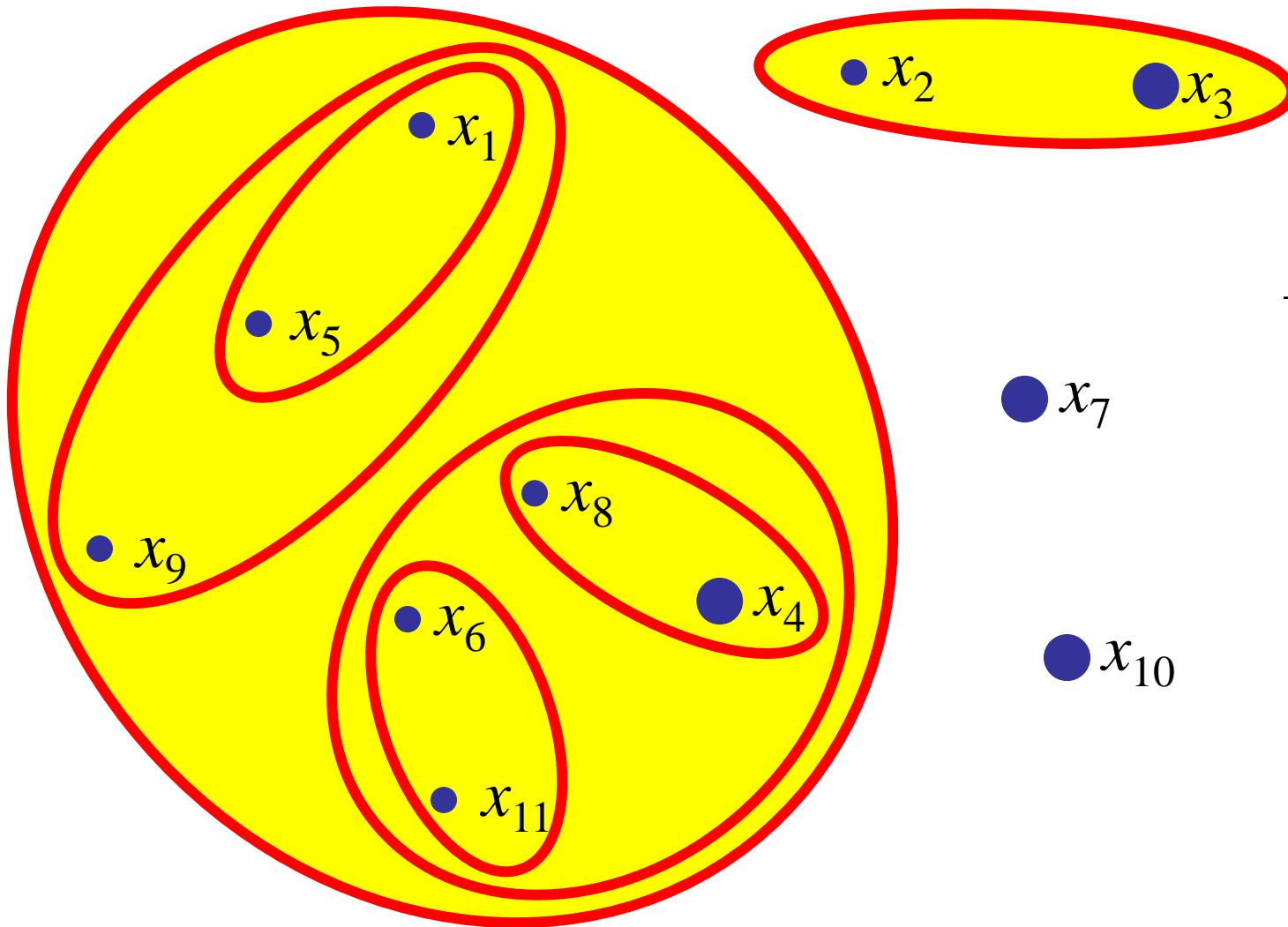
Union(x, y)

Erstat $S_x = \{ \dots, x, \dots \}$ $S_y = \{ \dots, y, \dots \}$
med $S_x \cup S_y = \{ \dots, x, \dots, y, \dots \}$

FindSet(x)

Retuner en *repræsentant* for $S_x = \{ \dots, x, \dots \}$
FindSet(x) = FindSet(y) hvis og kun hvis x
og y er i samme mængde

Eksempel : Union-Find



x_i	FindSet(x_i)
x_1	x_4
x_2	x_3
x_3	x_3
x_4	x_4
x_5	x_4
x_6	x_4
x_7	x_7
x_8	x_4
x_9	x_4
x_{10}	x_{10}
x_{11}	x_4

Trærepræsentation (I)

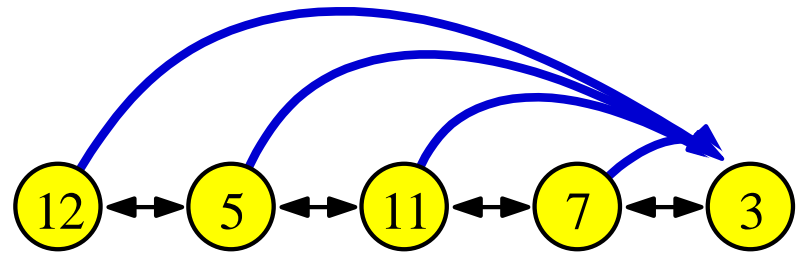
- Mængde = dobbeltkædet liste
- MakeSet = lav en ny knude
- FindSet = returner sidste knude
- Union = konkatener listerne



MakeSet(S, x)	$O(1)$
Union(x, y)	$O(S_x + S_y)$
FindSet(x)	$O(S_x)$

Trærepræsentation (II)

- Mængde = dobbeltkædet liste
- MakeSet = lav en ny knude
- FindSet = returner sidste knude
- Union = konkatener listerne og opdater pointerne



MakeSet(S, x)	$O(1)$
Union(x, y)	$O(\min(S_x , S_y))$
FindSet(x)	$O(1)$

Trærepræsentation (II)

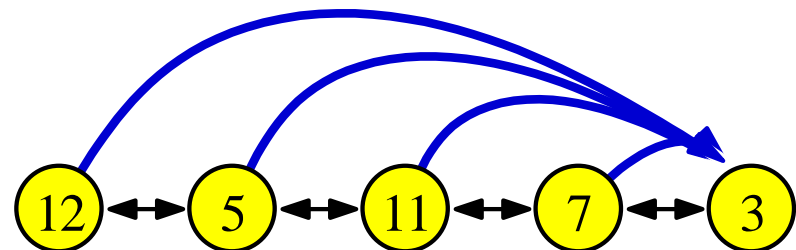
Sekvens af Union

Sætning

Et sekvens af n union operationer tager tid $O(n \cdot \log n)$

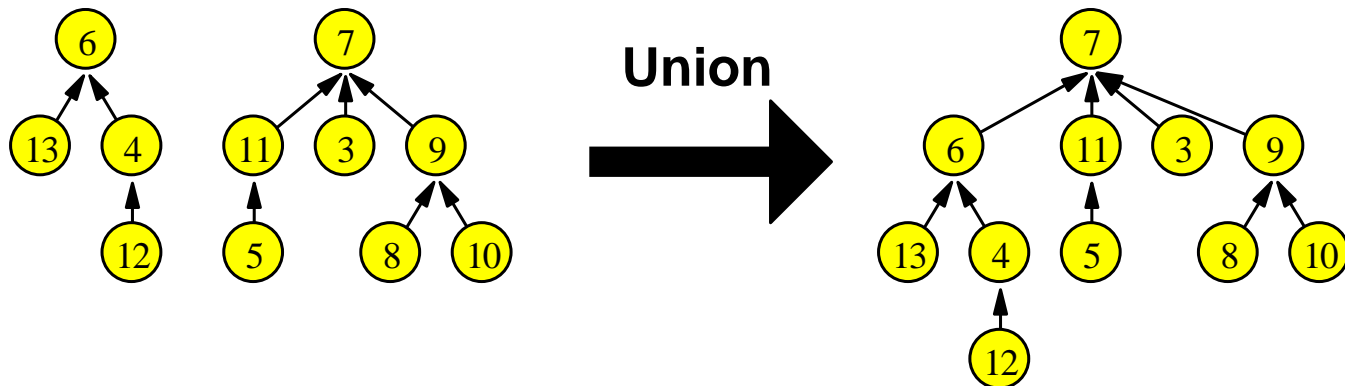
Bevis

Hver pointer flyttes højest $\log n$ gange - hver gang til en liste der mindst er dobbelt så stor



Trærepræsentation (III)

- Mængde = træ
- MakeSet = lav en ny knude
- FindSet = returner roden
- Union = Sæt det "lille" træ under roden af det "store" træ (størrelse = antal elementer i træet)



Trærepræsentation (III)

Et træ der repræsenterer en mængde med n elementer har højde ?

- a) $O(1)$
- b) $O(\log n)$
- c) $O(\sqrt{n})$
- d) $O(n)$
- e) Ved ikke

Stikomprimering

MAKE-SET(x)

- 1 $x.p = x$
- 2 $x.rank = 0$

UNION(x, y)

- 1 LINK(FIND-SET(x), FIND-SET(y))

LINK(x, y)

- 1 **if** $x.rank > y.rank$
- 2 $y.p = x$
- 3 **else** $x.p = y$
- 4 **if** $x.rank == y.rank$
- 5 $y.rank = y.rank + 1$

linking ved rank

FIND-SET(x)

- 1 **if** $x \neq x.p$
- 2 $x.p = \text{FIND-SET}(x.p)$
- 3 **return** $x.p$

stikomprimering

Analyse af Trærepræsentation med Rank-Linkning

Lemma

$$height[rod] \leq rank[rod]$$

$$size[rod] \geq 2^{rank[rod]}$$

Bevis

Induktion.

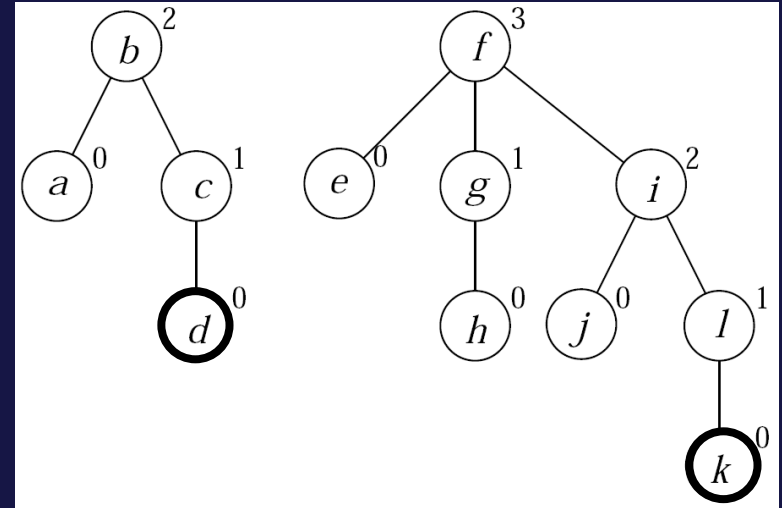
MakeSet(S, x)	$O(1)$
Union(x, y)	$O((\log S_x) + (\log S_y))$
FindSet(x)	$O(\log S_x)$

(Ovenstående udnytter kun linking by rank)

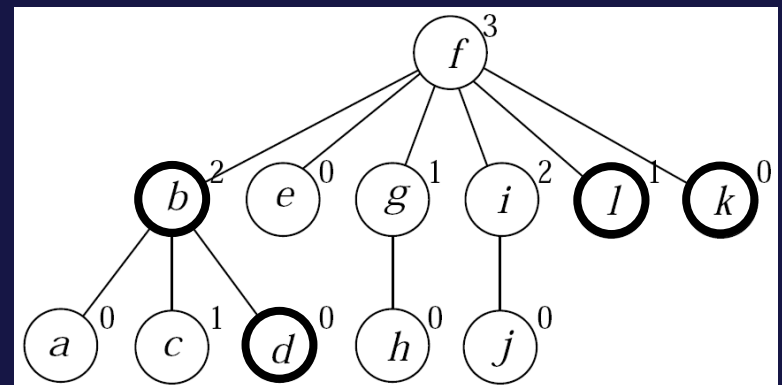
Union(d, k)

Hvor mange børn har roden efter Union-operationen er udført, når der anvendes union-by-rank og sti-komprimering ?

- a) 1
- b) 2
- c) 3
- d) 4
- e) 5
- f) 6
- g) 7
- h) 8
- i) ved ikke



Eksamensopgave sommeren 2009



Analyse af Trærepræsentation med Stikomprimering

Sætning

En sekvens af m Union-Find operationer på n elementer tager tid $O(m \cdot \alpha(n))$ hvor $\alpha(n)$ er den Inverse til Ackerman funktionen ([CLRS], kapitel 21.4) hvor for alle praktiske formål $\alpha(n) \leq 4$.