F08 - Träd 5DV149 Datastrukturer och algoritmer Kapitel 9–10

Niclas Börlin niclas.borlin@cs.umu.se

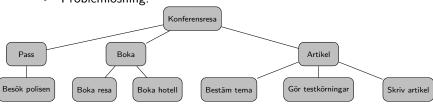
2024-04-16 Tis

Innehåll

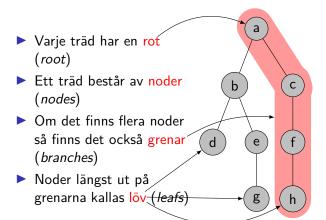
- Modeller för träd
- ► Tillämpningar av träd
- Organisation och terminologi
- Olika typer av träd
- ▶ Trädalgoritmer
- Konstruktioner av träd

Modeller och tillämpningar

- Modell
 - Ordervägarna i ett regemente eller företag (ordnat träd)
 - Stamtavla/släktträd (binärt träd)
- ► Tillämpningsexempel inom datavärlden:
 - ► Filsystem
 - Klasshierarkier i Java/C++
 - ► Besluts-/sök-/spelträd inom AI
 - Prologs exekvering
 - Problemlösning:



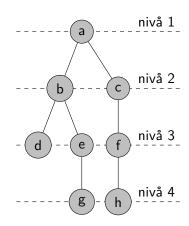
Träd, terminologi





Träd, organisation

- Elementen i ett träd kallas för noder
- En nod har en position och ev. ett värde
- ► Värdet på en nod kallas etikett (label)
- Ett träds noder finns på olika nivåer (levels)
- Ett träd är organiserat som en föräldra-barn-hierarki:
 - Ett barn ligger på nivån under dess förälder
 - Alla noder på en nivå med samma förälder kallas syskon (sibling)
- Ett delträd = en nod och dess avkomma



Djupet för en nod

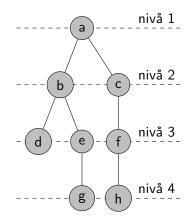
- ▶ Djupet d(x) hos en nod x är antalet bågar från x upp till roten:
 - "Hur långt är det upp till roten?"

$$d(a) = 0,$$

$$d(b) = 1,$$

$$d(h) = 3,$$

$$nivå(x) = d(x) + 1$$



Höjden för en nod

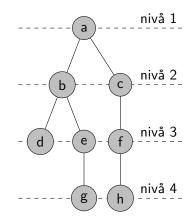
- ► Höjden h(x) för nod x är antalet bågar på den längsta grenen i det träd där x är rot
 - "Hur långt är det ner till lövet?"

$$h(T) = h(roten)$$

$$h(g) = 0,$$

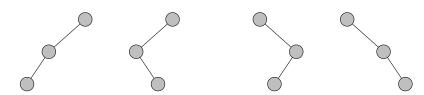
$$h(b) = 2,$$

$$h(a) = 3 = h(T)$$



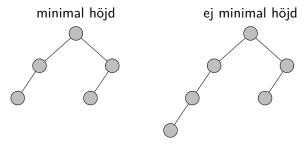
Maximal höjd för ett träd

- Ett träd med n noder har en maximal höjd på n-1
- ► Varje nivå har en nod och strukturen liknar en lista
- Exempel: Några träd med 3 noder och maximal höjd:



Minimal höjd för ett träd

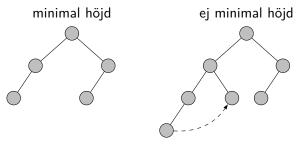
Begreppet minimal höjd för ett träd definieras som att det går ej att flytta några noder och få ett träd med mindre höjd:



► Minimal höjd för ett träd med *n* noder beror på det maximala antalet barn per nod

Minimal höjd för ett träd

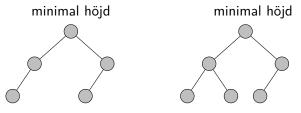
Begreppet minimal höjd för ett träd definieras som att det går ej att flytta några noder och få ett träd med mindre höjd:



► Minimal höjd för ett träd med *n* noder beror på det maximala antalet barn per nod

Minimal höjd för ett träd

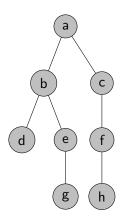
Begreppet minimal höjd för ett träd definieras som att det går ej att flytta några noder och få ett träd med mindre höjd:



► Minimal höjd för ett träd med *n* noder beror på det maximala antalet barn per nod

Träd, globala egenskaper

- Ett träd har ett ändligt antal noder
- Ett träd är en homogen datatyp
- Ett träd är en rekursiv datatyp; varje delträd är i sig ett träd
- Ett träd saknar cykler, dvs. vägen mellan två noder är alltid unik



Specifikation av träd

- Navigeringsorienterad
 - Om man arbetar med enstaka träd som förändras långsamt, löv för löv, så är navigeringsorienterad specifikation bättre.
 - ▶ Naturligt med operationer som Insert-node, Delete-node
- Delträdsorienterad
 - Håller man på med träd och delträd som man vill dela upp eller slå samman är delträdsorienterad bättre.
 - ▶ Naturligt med operationer som Join-tree, Split-tree
- Vi kommer att fokusera på den navigeringsorienterade specifikationen

Träd och ordning

- ► (O)-ordningen för ett träd bestäms av barnen:
 - Ordnat träd, t.ex. familjeträd:
 - Syskonen är linjärt ordnade
 - Syskonen kan representeras av en lista
 - Oordnat träd, t.ex. filsystemet på en dator:
 - Ordningen mellan syskonen är odefinierad
 - Syskonen kan representeras av en mängd

Träd och riktning

- Ett träd kan vara oriktat eller riktat:
 - Oriktade träd
 - Lika lätt navigera upp och ner i trädet
 - ▶ Riktade träd
 - ► Kan bara gå i en riktning i trädet
 - ▶ I ett nedåtriktat träd saknas Parent
 - ► Fungerar för algoritmer som startar i roten
 - ▶ I ett uppåtriktat träd saknas Children
 - ► Fungerar för algoritmer som startar i löven

Binära träd

- ▶ Binära träd, t.ex. stamtavla, aritmetiska uttryck
 - ► Varje nod har högst två barn

Urträd

- Urträd:
 - Mer abstrakt än de övriga träden
 - ► Har en egen datatyp som hanterar syskonen, t.ex. Tabell
 - ► Kommer att diskuteras när vi pratar om datatypen *Trie*

Standardträd

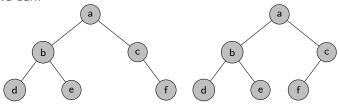
- Om termen Träd används någonstans så betyder det att trädet är:
 - 1. Ordnat: Barnen är ordnade
 - 2. Osorterat: Ordingen på noderna är inte relaterade enligt någon sorteringsordning
 - 3. Oriktat: Det går lika lätt att navigera uppåt som nedåt i trädet

Gränsyta för Ordnat träd

```
abstract datatype Otree(val)
auxiliary pos
  Create() → Otree(val)
  Root(t: Otree(val)) \rightarrow pos
  First-child(p: pos, t: Otree(val)) \rightarrow (Bool, pos)
  Next-sibling(p: pos, t: Otree(val)) \rightarrow (Bool, pos)
  Parent(p: pos, t: Otree(val)) \rightarrow (Bool, pos)
  Insert-first-child(p: pos, t: Otree(val)) \rightarrow (pos, Otree(val))
  Insert-next-sibling(p: pos, t: Otree(val)) \rightarrow (pos, Otree(val))
  Delete-node(p: pos, t: Otree(val)) → Otree(val)
  Has-label(p: pos, t: Otree(val)) \rightarrow Bool
  Set-label(v: val, p: pos, t: Otree(val)) \rightarrow Otree(val)
  Inspect-label(p: pos, t: Otree(val)) → val
  Kill(t: Otree(val)) \rightarrow ()
```

Binära träd

- ► En nod i ett binärt träd kan ha högst två barn
 - Barnen kallas vänster- och höger-barn
 - Ordningen mellan barnen är odefinierad, även om träden oftast presenteras med vänsterbarnet "före" (till vänster) om högerbarnet
 - Två olika binära träd kan vara samma "ordnade träd med max två barn"

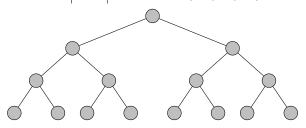


- Ovanstående träd är identiska ordnade träd
 - ▶ I bägge träden har nod c ett barn
- Ovanstående träd är olika binära träd
 - ▶ I vänstra trädet har nod c ett höger-barn
 - ▶ I högra trädet har nod c ett vänster-barn

Höjd för binära träd (1)

- ► För binära träd *T* med höjden *h* gäller att:
 - ▶ Det minsta antalet noder $n_{\min} = h + 1$
 - ▶ Det största antalet noder $n_{\text{max}} = 2^{h+1} 1$

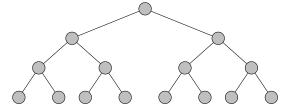
h	n _{min}	n _{max}		
0	1	1	=	1
1	2	3	=	1 + 2
2	3	7	=	1 + 2 + 4
3	4	15	=	1 + 2 + 4 + 8
4	5	31	=	1+2+4+8+16



Höjd för binära träd (2)

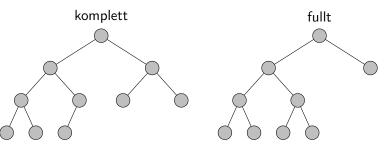
- Om vi vänder på det:
 - För ett träd med *n* noder:
 - ▶ Den största höjden $h_{\text{max}} = n 1$
 - ▶ Den minsta höjden är $h_{min} = \lfloor \log_2 n \rfloor + 1$

n	$\lfloor \log_2 n \rfloor$	h _{min}
1	0	1
2-3	1	2
4–7	2	3
8-15	3	4
16-31	4	5



Balanserade binära träd

- ► Man vill ofta ha så låga träd som möjligt:
 - Om vänster och höger delträd har ungefär lika många noder har trädet balans
 - ► I ett balanserat träd är vägen till en godtyckligt vald nod O(log₂ n)
- ► Komplett binärt träd (rätt bra balans)
 - Fyller på trädet en nivå i taget, från vänster till höger
- ► Fullt binärt träd (ofta dålig balans)
 - Varje nod har antingen noll eller två barn



Trädalgoritmer

- Basalgoritmer
 - Konstruera ett träd
 - ► Beräkna djup
 - ► Beräkna höjd
 - ► Slå ihop två träd
 - Dela upp ett träd
 - ► Traversera (förflytta sig i) trädet
 - ► Beräkna/evaluera etikett(-er) i trädet

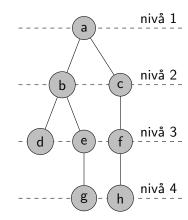
Traversering av träd

Traversering av träd

- ► Tillämpningar av träd involverar ofta att man
 - söker efter ett element med vissa egenskaper,
 - filtrerar ut element med vissa egenskaper, eller
 - transformerar strukturen till en annan struktur
 - Exempelvis sortering och balansering
- ► Alla dessa bygger på att man traverserar strukturen
- ▶ Det finns två grundläggande traverseringsmetoder:
 - bredden-först (breadth-first)
 - djupet-först (depth-first)

Traversering av träd, bredden-först

- Trädet undersöks en nivå i taget
- Först roten, sedan rotens barn, dess barnbarn, etc.
- En kö är ofta hjälp i implementationen
- Varje nod i trädet besöks endast en gång, dvs. O(n)
- Algoritmen normalt ej rekursiv



Traversering av träd, bredden-först, exempel

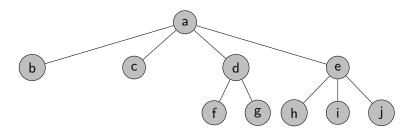
```
Algorithm Traverse-bf-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

for each level L of T do

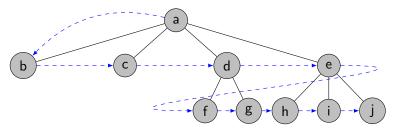
for each node n of L do

Process(n)
```



Traversering av träd, bredden-först, exempel

```
Algorithm Traverse-bf-order(T: Tree)
// Input: A tree T to be traversed
for each level L of T do
  for each node n of L do
    Process(n)
```



Ordning: a, b, c, d, e, f, g, h, i, j.

Traversering av träd, bredden-först, detaljerat exempel

```
Algorithm Traverse-bf-order(T: Tree)

// A tree T to be traversed

q 	← Enqueue(Queue-empty(), Root(T))

while not Isempty(q) do

n 	← Front(q)

Process(n)

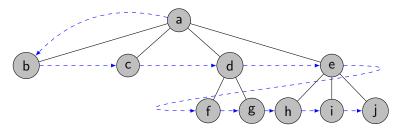
(b, ch) 	← First-child(n, T)

while b do

q 	← Enqueue(q, ch)

(b, ch) 	← Next-sibling(ch, T)

q 	← Dequeue(q)
```



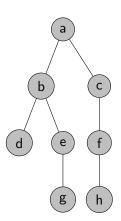
27 / 47

Traversering av träd, djupet-först

- Man följer varje gren i trädet från roten till lövet
 - En stack är ofta till hjälp vid implementationen
 - Varje nod i trädet besöks endast en gång, dvs. O(n)
- ► Tre varianter på traversering:

Preorder label, child 1, child 2, ..., child n_i Inorder child 1, label, child 2, ..., child n_i Postorder child 1, child 2, ..., child n_i , label

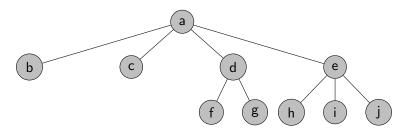
Alla varianterna är rekursiva



Traversering av träd, djupet-först, preorder

```
Algorithm Traverse-df-pre-order(T: Tree)
// Input: A tree T to be traversed

// Do something with the root node first
Process(Root(T))
// Now deal with the children
for each child c of Root(T) do
Traverse-df-pre-order(c)
```



Traversering av träd, djupet-först, preorder

```
Algorithm Traverse-df-pre-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

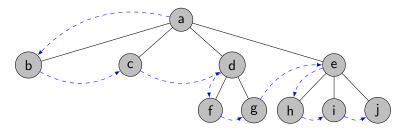
// Do something with the root node first

Process(Root(T))

// Now deal with the children

for each child c of Root(T) do

Traverse-df-pre-order(c)
```



Ordning: a, b, c, d, f, g, e, h, i, j

Traverserings-trick (för utskrivna träd)

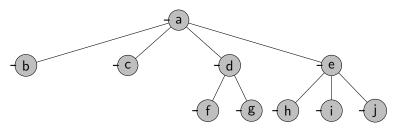
- Preorder:
 - Sätt ett litet streck till vänster ("klockan 9") på alla noder
 - Gå "runt trädet", dvs runt alla länkar och noder på "utsidan".
 - När du passerar strecket på en nod, då är det dags att behandla nodens etikett
- ► Inorder:
 - Likadant, men sätt strecket under noden (mellan första och andra barn-länken)
- Postorder:
 - Likadant, men sätt strecket till höger ("klockan 3") på noderna



Traversering av träd, djupet-först, preorder

```
Algorithm Traverse-df-pre-order(T: Tree)
// Input: A tree T to be traversed

// Do something with the root node first
Process(Root(T))
// Now deal with the children
for each child c of Root(T) do
Traverse-df-pre-order(c)
```

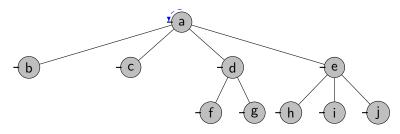


Ordning:

Traversering av träd, djupet-först, preorder

```
Algorithm Traverse-df-pre-order(T: Tree)
// Input: A tree T to be traversed

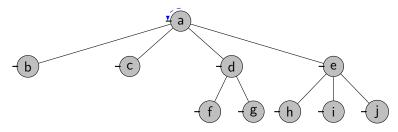
// Do something with the root node first
Process(Root(T))
// Now deal with the children
for each child c of Root(T) do
Traverse-df-pre-order(c)
```



Ordning:

```
Algorithm Traverse-df-pre-order(T: Tree)
// Input: A tree T to be traversed

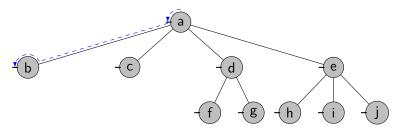
// Do something with the root node first
Process(Root(T))
// Now deal with the children
for each child c of Root(T) do
Traverse-df-pre-order(c)
```



Ordning: a

```
Algorithm Traverse-df-pre-order(T: Tree)
// Input: A tree T to be traversed

// Do something with the root node first
Process(Root(T))
// Now deal with the children
for each child c of Root(T) do
Traverse-df-pre-order(c)
```



Ordning: a

```
Algorithm Traverse-df-pre-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

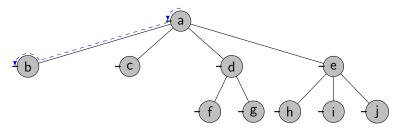
// Do something with the root node first

Process(Root(T))

// Now deal with the children

for each child c of Root(T) do

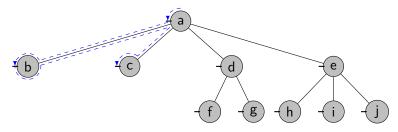
Traverse-df-pre-order(c)
```



Ordning: a, b

```
Algorithm Traverse-df-pre-order(T: Tree)
// Input: A tree T to be traversed

// Do something with the root node first
Process(Root(T))
// Now deal with the children
for each child c of Root(T) do
Traverse-df-pre-order(c)
```



Ordning: a, b

```
Algorithm Traverse-df-pre-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

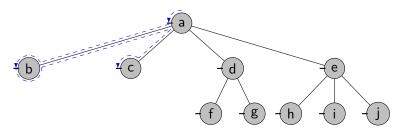
// Do something with the root node first

Process(Root(T))

// Now deal with the children

for each child c of Root(T) do

Traverse-df-pre-order(c)
```



Ordning: a, b, c

```
Algorithm Traverse-df-pre-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

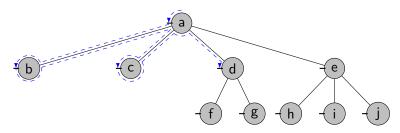
// Do something with the root node first

Process(Root(T))

// Now deal with the children

for each child c of Root(T) do

Traverse-df-pre-order(c)
```



Ordning: a, b, c

```
Algorithm Traverse-df-pre-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

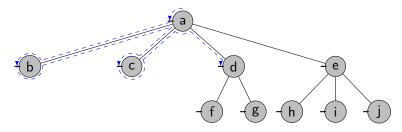
// Do something with the root node first

Process(Root(T))

// Now deal with the children

for each child c of Root(T) do

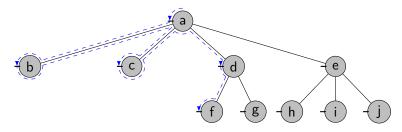
Traverse-df-pre-order(c)
```



Ordning: a, b, c, d

```
Algorithm Traverse-df-pre-order(T: Tree)
// Input: A tree T to be traversed

// Do something with the root node first
Process(Root(T))
// Now deal with the children
for each child c of Root(T) do
Traverse-df-pre-order(c)
```



Ordning: a, b, c, d

```
Algorithm Traverse-df-pre-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

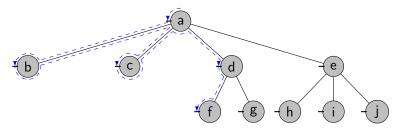
// Do something with the root node first

Process(Root(T))

// Now deal with the children

for each child c of Root(T) do

Traverse-df-pre-order(c)
```



Ordning: a, b, c, d, f

```
Algorithm Traverse-df-pre-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

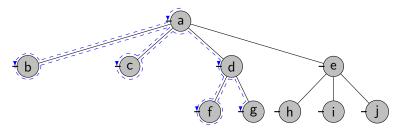
// Do something with the root node first

Process(Root(T))

// Now deal with the children

for each child c of Root(T) do

Traverse-df-pre-order(c)
```



Ordning: a, b, c, d, f

```
Algorithm Traverse-df-pre-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

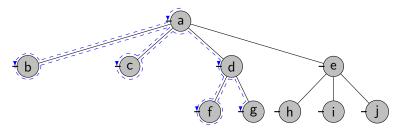
// Do something with the root node first

Process(Root(T))

// Now deal with the children

for each child c of Root(T) do

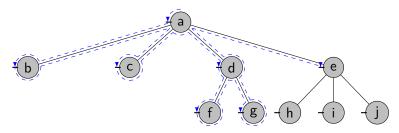
Traverse-df-pre-order(c)
```



Ordning: a, b, c, d, f, g

```
Algorithm Traverse-df-pre-order(T: Tree)
// Input: A tree T to be traversed

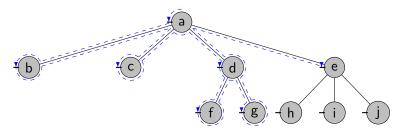
// Do something with the root node first
Process(Root(T))
// Now deal with the children
for each child c of Root(T) do
Traverse-df-pre-order(c)
```



Ordning: a, b, c, d, f, g

```
Algorithm Traverse-df-pre-order(T: Tree)
// Input: A tree T to be traversed

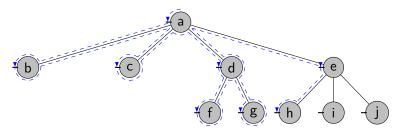
// Do something with the root node first
Process(Root(T))
// Now deal with the children
for each child c of Root(T) do
Traverse-df-pre-order(c)
```



Ordning: a, b, c, d, f, g, e

```
Algorithm Traverse-df-pre-order(T: Tree)
// Input: A tree T to be traversed

// Do something with the root node first
Process(Root(T))
// Now deal with the children
for each child c of Root(T) do
Traverse-df-pre-order(c)
```



Ordning: a, b, c, d, f, g, e

```
Algorithm Traverse-df-pre-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

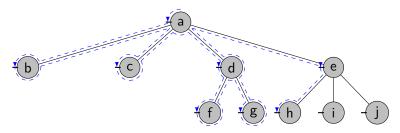
// Do something with the root node first

Process(Root(T))

// Now deal with the children

for each child c of Root(T) do

Traverse-df-pre-order(c)
```



Ordning: a, b, c, d, f, g, e, h

```
Algorithm Traverse-df-pre-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

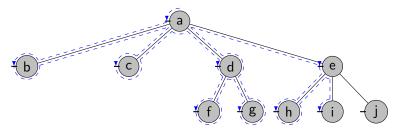
// Do something with the root node first

Process(Root(T))

// Now deal with the children

for each child c of Root(T) do

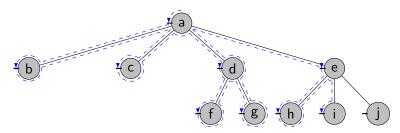
Traverse-df-pre-order(c)
```



Ordning: a, b, c, d, f, g, e, h

```
Algorithm Traverse-df-pre-order(T: Tree)
// Input: A tree T to be traversed

// Do something with the root node first
Process(Root(T))
// Now deal with the children
for each child c of Root(T) do
Traverse-df-pre-order(c)
```



Ordning: a, b, c, d, f, g, e, h, i

```
Algorithm Traverse-df-pre-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

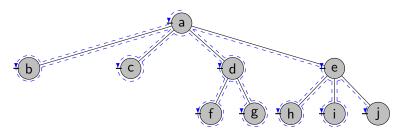
// Do something with the root node first

Process(Root(T))

// Now deal with the children

for each child c of Root(T) do

Traverse-df-pre-order(c)
```



Ordning: a, b, c, d, f, g, e, h, i

```
Algorithm Traverse-df-pre-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

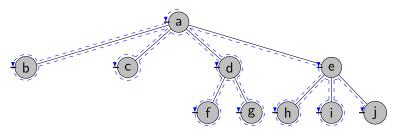
// Do something with the root node first

Process(Root(T))

// Now deal with the children

for each child c of Root(T) do

Traverse-df-pre-order(c)
```



Ordning: a, b, c, d, f, g, e, h, i, j

```
Algorithm Traverse-df-pre-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

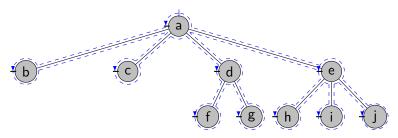
// Do something with the root node first

Process(Root(T))

// Now deal with the children

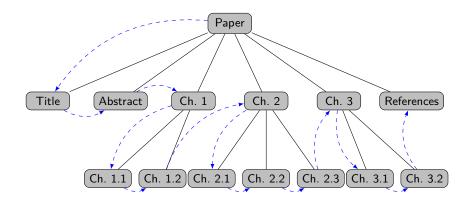
for each child c of Root(T) do

Traverse-df-pre-order(c)
```



Ordning: a, b, c, d, f, g, e, h, i, j.

Preorder — läsa ett dokument



```
Algorithm Traverse-df-post-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

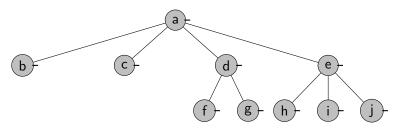
// First deal with all children...

for each child c of Root(T) do

   Traverse-df-post-order(c)

// ... and finally the root

Process(Root(T))
```



Ordning:

```
Algorithm Traverse-df-post-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

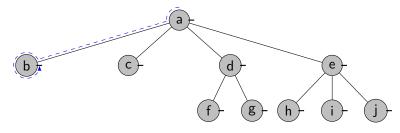
// First deal with all children...

for each child c of Root(T) do

   Traverse-df-post-order(c)

// ... and finally the root

Process(Root(T))
```



```
Algorithm Traverse-df-post-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

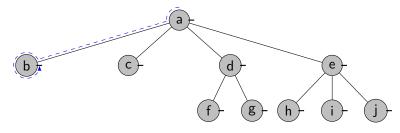
// First deal with all children...

for each child c of Root(T) do

   Traverse-df-post-order(c)

// ... and finally the root

Process(Root(T))
```



```
Algorithm Traverse-df-post-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

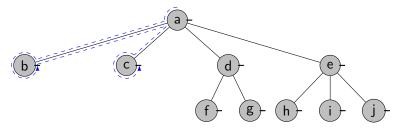
// First deal with all children...

for each child c of Root(T) do

   Traverse-df-post-order(c)

// ... and finally the root

Process(Root(T))
```



Ordning: b

```
Algorithm Traverse-df-post-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

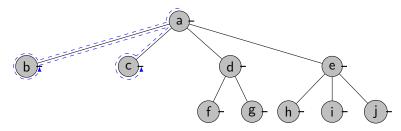
// First deal with all children...

for each child c of Root(T) do

   Traverse-df-post-order(c)

// ... and finally the root

Process(Root(T))
```



Ordning: b, c

```
Algorithm Traverse-df-post-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

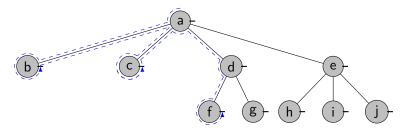
// First deal with all children...

for each child c of Root(T) do

   Traverse-df-post-order(c)

// ...and finally the root

Process(Root(T))
```



Ordning: b, c

```
Algorithm Traverse-df-post-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

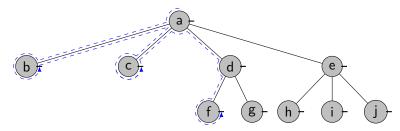
// First deal with all children...

for each child c of Root(T) do

   Traverse-df-post-order(c)

// ... and finally the root

Process(Root(T))
```



Ordning: b, c, f

```
Algorithm Traverse-df-post-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

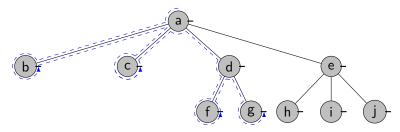
// First deal with all children...

for each child c of Root(T) do

   Traverse-df-post-order(c)

// ... and finally the root

Process(Root(T))
```



Ordning: b, c, f

```
Algorithm Traverse-df-post-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

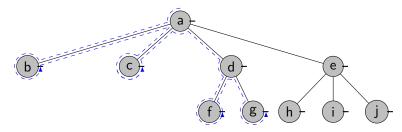
// First deal with all children...

for each child c of Root(T) do

   Traverse-df-post-order(c)

// ...and finally the root

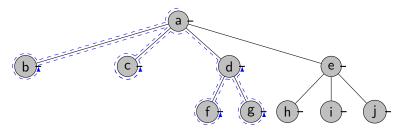
Process(Root(T))
```



Ordning: b, c, f, g

```
Algorithm Traverse-df-post-order(T: Tree)
// Input: A tree T to be traversed

// First deal with all children...
for each child c of Root(T) do
    Traverse-df-post-order(c)
// ... and finally the root
Process(Root(T))
```



Ordning: b, c, f, g

```
Algorithm Traverse-df-post-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

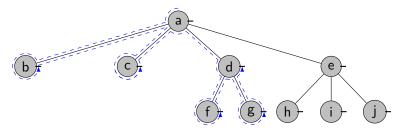
// First deal with all children...

for each child c of Root(T) do

   Traverse-df-post-order(c)

// ... and finally the root

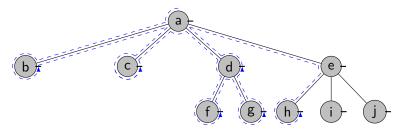
Process(Root(T))
```



Ordning: b, c, f, g, d

```
Algorithm Traverse-df-post-order(T: Tree)
// Input: A tree T to be traversed

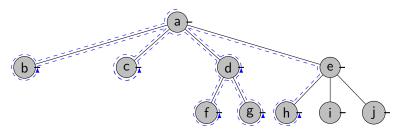
// First deal with all children...
for each child c of Root(T) do
    Traverse-df-post-order(c)
// ... and finally the root
Process(Root(T))
```



Ordning: b, c, f, g, d

```
Algorithm Traverse-df-post-order(T: Tree)
// Input: A tree T to be traversed

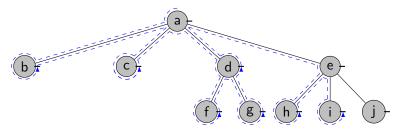
// First deal with all children...
for each child c of Root(T) do
    Traverse-df-post-order(c)
// ... and finally the root
Process(Root(T))
```



Ordning: b, c, f, g, d, h

```
Algorithm Traverse-df-post-order(T: Tree)
// Input: A tree T to be traversed

// First deal with all children...
for each child c of Root(T) do
    Traverse-df-post-order(c)
// ... and finally the root
Process(Root(T))
```



Ordning: b, c, f, g, d, h

```
Algorithm Traverse-df-post-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

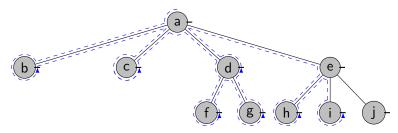
// First deal with all children...

for each child c of Root(T) do

   Traverse-df-post-order(c)

// ... and finally the root

Process(Root(T))
```



Ordning: b, c, f, g, d, h, i

```
Algorithm Traverse-df-post-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

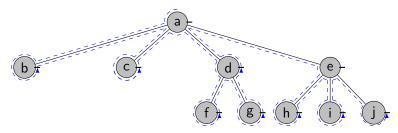
// First deal with all children...

for each child c of Root(T) do

   Traverse-df-post-order(c)

// ... and finally the root

Process(Root(T))
```



Ordning: b, c, f, g, d, h, i

```
Algorithm Traverse-df-post-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

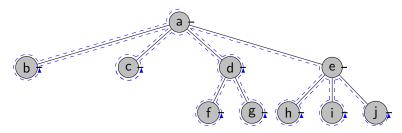
// First deal with all children...

for each child c of Root(T) do

   Traverse-df-post-order(c)

// ...and finally the root

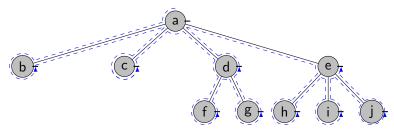
Process(Root(T))
```



Ordning: b, c, f, g, d, h, i, j

```
Algorithm Traverse-df-post-order(T: Tree)
// Input: A tree T to be traversed

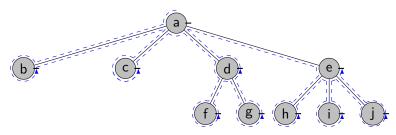
// First deal with all children...
for each child c of Root(T) do
    Traverse-df-post-order(c)
// ... and finally the root
Process(Root(T))
```



Ordning: b, c, f, g, d, h, i, j

```
Algorithm Traverse-df-post-order(T: Tree)
// Input: A tree T to be traversed

// First deal with all children...
for each child c of Root(T) do
    Traverse-df-post-order(c)
// ... and finally the root
Process(Root(T))
```



Ordning: b, c, f, g, d, h, i, j, e

```
Algorithm Traverse-df-post-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

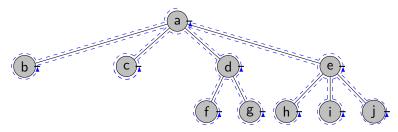
// First deal with all children...

for each child c of Root(T) do

   Traverse-df-post-order(c)

// ... and finally the root

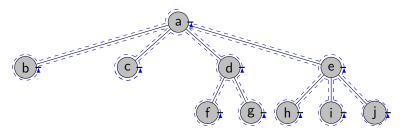
Process(Root(T))
```



Ordning: b, c, f, g, d, h, i, j, e

```
Algorithm Traverse-df-post-order(T: Tree)
// Input: A tree T to be traversed

// First deal with all children...
for each child c of Root(T) do
    Traverse-df-post-order(c)
// ... and finally the root
Process(Root(T))
```



Ordning: b, c, f, g, d, h, i, j, e, a

```
Algorithm Traverse-df-post-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

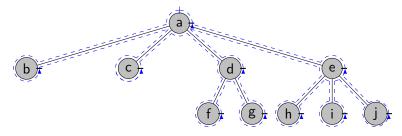
// First deal with all children...

for each child c of Root(T) do

   Traverse-df-post-order(c)

// ... and finally the root

Process(Root(T))
```



Ordning: b, c, f, g, d, h, i, j, e, a.

Postorder — Beräkna aritmetiska uttryck utan paranteser

```
Algorithm Evaluate-expression(T: BinTree)

if Isleaf(T) then

return Get-value(Root(T))

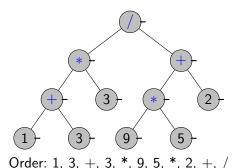
else

x 	— Evaluate-expression(Left-child(T))

y 	— Evaluate-expression(Right-child(T))

op 	— Get-value(T)

return x op y
```



```
Algorithm Traverse-df-in-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

// Deal with first child first...

Traverse-df-in-order(First-child(T))

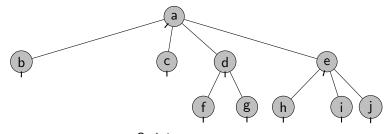
// ..then me...

Process(Root(T))

// ..then each of the rest...

for each child c (- first) of Root(T) do

Traverse-df-in-order(c)
```



```
Algorithm Traverse-df-in-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

// Deal with first child first...

Traverse-df-in-order(First-child(T))

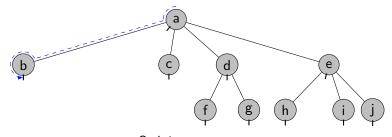
// ..then me...

Process(Root(T))

// ..then each of the rest...

for each child c (- first) of Root(T) do

Traverse-df-in-order(c)
```



Ordning:

```
Algorithm Traverse-df-in-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

// Deal with first child first...

Traverse-df-in-order(First-child(T))

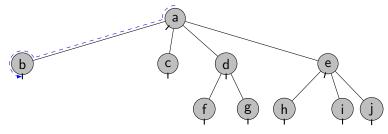
// ..then me...

Process(Root(T))

// ..then each of the rest...

for each child c (- first) of Root(T) do

Traverse-df-in-order(c)
```



Ordning: b

```
Algorithm Traverse-df-in-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

// Deal with first child first...

Traverse-df-in-order(First-child(T))

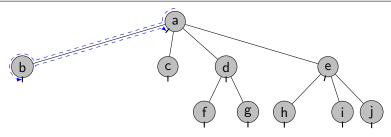
// ..then me...

Process(Root(T))

// ..then each of the rest...

for each child c (- first) of Root(T) do

Traverse-df-in-order(c)
```



Ordning: b

```
Algorithm Traverse-df-in-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

// Deal with first child first...

Traverse-df-in-order(First-child(T))

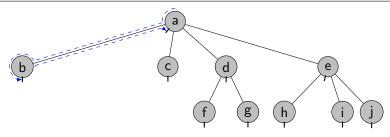
// ..then me...

Process(Root(T))

// ..then each of the rest...

for each child c (- first) of Root(T) do

Traverse-df-in-order(c)
```



Ordning: b, a

```
Algorithm Traverse-df-in-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

// Deal with first child first...

Traverse-df-in-order(First-child(T))

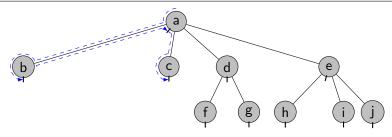
// ..then me...

Process(Root(T))

// ..then each of the rest...

for each child c (- first) of Root(T) do

Traverse-df-in-order(c)
```



Ordning: b, a

```
Algorithm Traverse-df-in-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

// Deal with first child first...

Traverse-df-in-order(First-child(T))

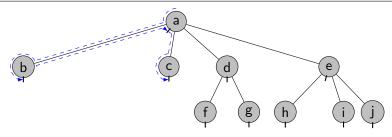
// ..then me...

Process(Root(T))

// ..then each of the rest...

for each child c (- first) of Root(T) do

Traverse-df-in-order(c)
```



Ordning: b, a, c

```
Algorithm Traverse-df-in-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

// Deal with first child first...

Traverse-df-in-order(First-child(T))

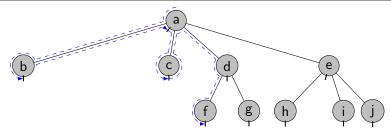
// ..then me...

Process(Root(T))

// ..then each of the rest...

for each child c (- first) of Root(T) do

Traverse-df-in-order(c)
```



Ordning: b, a, c

```
Algorithm Traverse-df-in-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

// Deal with first child first...

Traverse-df-in-order(First-child(T))

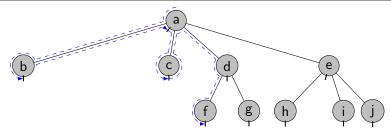
// ..then me...

Process(Root(T))

// ..then each of the rest...

for each child c (- first) of Root(T) do

Traverse-df-in-order(c)
```



Ordning: b, a, c, f

```
Algorithm Traverse-df-in-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

// Deal with first child first...

Traverse-df-in-order(First-child(T))

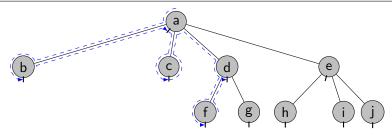
// ..then me...

Process(Root(T))

// ..then each of the rest...

for each child c (- first) of Root(T) do

Traverse-df-in-order(c)
```



Ordning: b, a, c, f

```
Algorithm Traverse-df-in-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

// Deal with first child first...

Traverse-df-in-order(First-child(T))

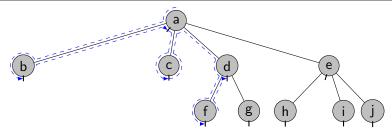
// ..then me...

Process(Root(T))

// ..then each of the rest...

for each child c (- first) of Root(T) do

Traverse-df-in-order(c)
```



Ordning: b, a, c, f, d

```
Algorithm Traverse-df-in-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

// Deal with first child first...

Traverse-df-in-order(First-child(T))

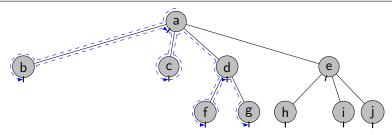
// ..then me...

Process(Root(T))

// ..then each of the rest...

for each child c (- first) of Root(T) do

Traverse-df-in-order(c)
```



Ordning: b, a, c, f, d

```
Algorithm Traverse-df-in-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

// Deal with first child first...

Traverse-df-in-order(First-child(T))

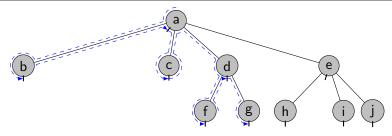
// ..then me...

Process(Root(T))

// ..then each of the rest...

for each child c (- first) of Root(T) do

Traverse-df-in-order(c)
```



Ordning: b, a, c, f, d, g

```
Algorithm Traverse-df-in-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

// Deal with first child first...

Traverse-df-in-order(First-child(T))

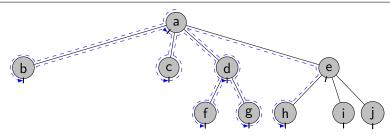
// ..then me...

Process(Root(T))

// ..then each of the rest...

for each child c (- first) of Root(T) do

Traverse-df-in-order(c)
```



Ordning: b, a, c, f, d, g

```
Algorithm Traverse-df-in-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

// Deal with first child first...

Traverse-df-in-order(First-child(T))

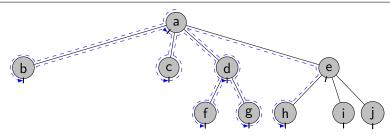
// ..then me...

Process(Root(T))

// ..then each of the rest...

for each child c (- first) of Root(T) do

Traverse-df-in-order(c)
```



Ordning: b, a, c, f, d, g, h

```
Algorithm Traverse-df-in-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

// Deal with first child first...

Traverse-df-in-order(First-child(T))

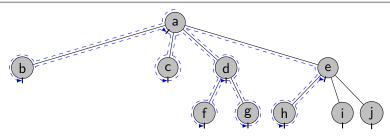
// ..then me...

Process(Root(T))

// ..then each of the rest...

for each child c (- first) of Root(T) do

Traverse-df-in-order(c)
```



Ordning: b, a, c, f, d, g, h

```
Algorithm Traverse-df-in-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

// Deal with first child first...

Traverse-df-in-order(First-child(T))

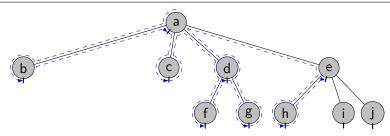
// ..then me...

Process(Root(T))

// ..then each of the rest...

for each child c (- first) of Root(T) do

Traverse-df-in-order(c)
```



Ordning: b, a, c, f, d, g, h, e

```
Algorithm Traverse-df-in-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

// Deal with first child first...

Traverse-df-in-order(First-child(T))

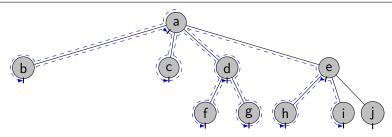
// ..then me...

Process(Root(T))

// ..then each of the rest...

for each child c (- first) of Root(T) do

Traverse-df-in-order(c)
```



Ordning: b, a, c, f, d, g, h, e

```
Algorithm Traverse-df-in-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

// Deal with first child first...

Traverse-df-in-order(First-child(T))

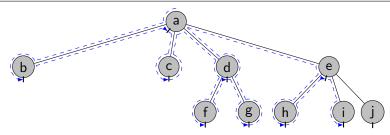
// ..then me...

Process(Root(T))

// ..then each of the rest...

for each child c (- first) of Root(T) do

Traverse-df-in-order(c)
```



Ordning: b, a, c, f, d, g, h, e, i

```
Algorithm Traverse-df-in-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

// Deal with first child first...

Traverse-df-in-order(First-child(T))

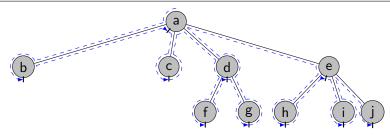
// ..then me...

Process(Root(T))

// ..then each of the rest...

for each child c (- first) of Root(T) do

Traverse-df-in-order(c)
```



Ordning: b, a, c, f, d, g, h, e, i

```
Algorithm Traverse-df-in-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

// Deal with first child first...

Traverse-df-in-order(First-child(T))

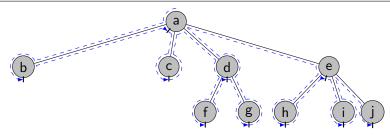
// ..then me...

Process(Root(T))

// ..then each of the rest...

for each child c (- first) of Root(T) do

Traverse-df-in-order(c)
```



Ordning: b, a, c, f, d, g, h, e, i, j

```
Algorithm Traverse-df-in-order(T: Tree)

// Input: A tree T to be traversed

// Deal with first child first...

Traverse-df-in-order(First-child(T))

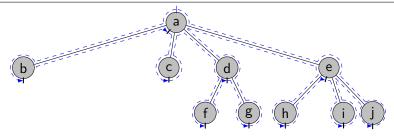
// ..then me...

Process(Root(T))

// ..then each of the rest...

for each child c (- first) of Root(T) do

Traverse-df-in-order(c)
```



Ordning: b, a, c, f, d, g, h, e, i, j.

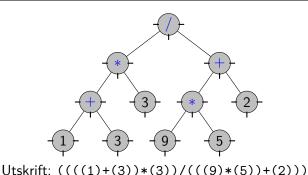
Inorder — Skriva ut aritmetiska uttryck

```
Algorithm Print-expression(T: Tree)
Print("(")

if Has-left-child(T) then
    Print-expression(Left-child(T))

Print(Get-value(T))

if Has-right-child(T) then
    Print-expression(Right-child(T))
Print(")")
```



Traverseringsordningar binära träd

Pre-order

```
Algorithm Traverse-df-pre-order(T: BinTree)

Process(Root(T))

if Has-left-child(T) then

Traverse-df-pre-order(Left-child(T))

if Has-right-child(T) then

Traverse-df-pre-order(Right-child(T))
```

Post-order

```
Algorithm Traverse-df-post-order(T: BinTree)
if Has-left-child(T) then
   Traverse-df-post-order(Left-child(T))
if Has-right-child(T) then
   Traverse-df-post-order(Right-child(T))
Process(Root(T))
```

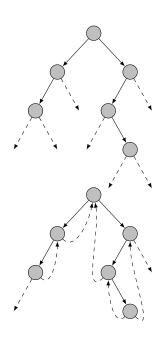
In-order

```
Algorithm Traverse-df-in-order(T: BinTree)
if Has-left-child(T) then
    Traverse-df-in-order(Left-child(T))

Process(Root(T))
if Has-right-child(T) then
    Traverse-df-in-order(Right-child(T))
```

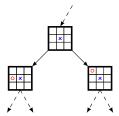
Trädda binära träd

- Nedåtriktade binära träd har "lediga" länkar
- Utnyttja dessa för att "trä" genvägar i trädet
- Det är vanligt att skapa inorder-trädda träd
- Detta g\u00f3r att man kan traversera med hj\u00e4lp av iteration ist\u00e4llet f\u00f3r rekursion
 - Enklare algoritmer
 - Sparar minne



Träd, tillämpningar

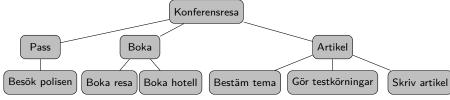
- Konstruktioner av andra typer (speciellt binära träd)
- Sökträd/beslutsträd/spelträd:
 - Varje nod symboliserar ett givet tillstånd
 - Barnen symboliserar de olika tillstånd man kan hamna i utifrån förälderns tillstånd



- Det gäller att hitta målnoden, dvs ett tillstånd som löser problemet
- ► Inte rimligt att bygga upp alla noder (=alla möjliga tillstånd)
- Ofta används heuristik

Tillämpningar

- Planträd och OCH/ELLER-träd
 - Noderna symboliserar hur man bryter ned ett stort problem i mindre delar och ev. i vilken ordning man bör lösa delproblem

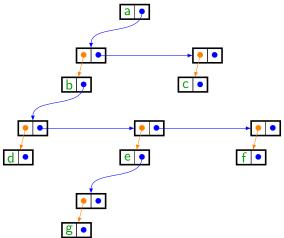


► Ofta använder man OCH/ELLER-träd där man kan ha OCH-kanter eller ELLER-kanter mellan förälder och barn:

OCH alla barn behövs för lösningen ELLER något barn behövs för lösningen

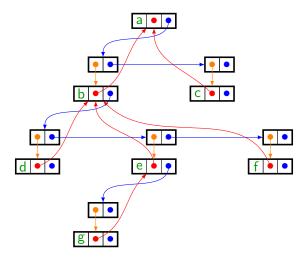
Konstruktioner av träd (1)

- Nedåtriktat ordnat träd som 1-länkad struktur med lista av barn:
 - Noden får en etikett och länk till lista av barn
 - Antalet noder i trädet dynamiskt
 - ► Antalet barn dynamiskt



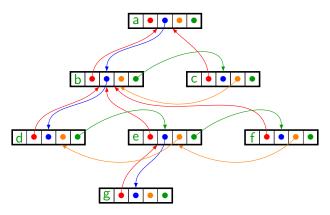
Konstruktioner av träd (2)

- Utöka till 2-celler så blir trädet oriktat:
 - Noden får en etikett, länk till föräldern, samt länk till lista av barn



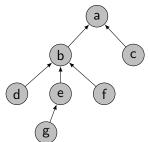
Konstruktioner av träd (3)

 Oriktat träd med hjälp av 4-cell (etikett, förälder, första barn, föregående syskon, efterföljande syskon)



Konstruktioner av träd (4)

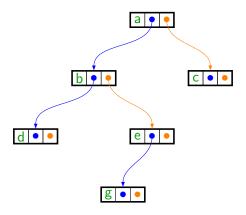
- Oordnat uppåtriktat träd som fält:
 - ► Varje element i en vektor består av ett par: nodens etikett och en referens till föräldern
 - Tar liten plats
 - Inget bra stöd för traversering (t.ex. svårt avgöra vilka noder som är löv)
 - Maximala storleken på trädet måste bestämmas i förväg



	Etikett	Förälder
1	С	4
2	е	80
3		-1
4	a	0
5	g	2
6		-1
7	d	8
1 2 3 4 5 6 7 8 9	b	4
9	f	8

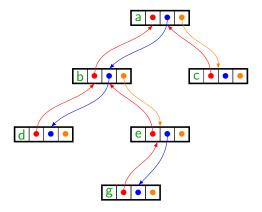
Konstruktioner av binära träd (1)

Nedåtriktat binärt träd med hjälp av 2-cell (etikett, vänsterbarn, högerbarn)



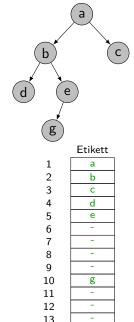
Konstruktioner av binära träd (2)

 Oriktat binärt träd med hjälp av 3-cell (etikett, förälder, vänsterbarn, högerbarn)



Konstruktioner av binära träd (3)

- Binärt träd som fält
 - Roten har index 1
 - Noden med index i har
 - ▶ sitt vänsterbarn i noden med index 2i,
 - \triangleright sitt högerbarn i noden med index 2i + 1,
 - sin förälder i noden med index $\left| \frac{i}{2} \right|$
- ► Tar inget utrymme för strukturinformation
- ► Trädet har ett maxdjup (statiskt fält)
- Krävs "markörer" för null och tom nod
- Ev. slöseri med utrymme



14 15