Programmering og Problemløsning, 2017

Træstrukturer – Part I

Martin Elsman

Datalogisk Institut Københavns Universitet DIKU

30. Oktober, 2017

- 1 Træstrukturer Part I
 - Rekursive Sum-Typer
 - Generisk lighed
 - Forskellige typer træer
 - Gennemløb af træstrukturer

Rekursive Sum-Typer

Emner for i dag:

Introduktion til rekursive sum-typer.

Vi vil se på et par simple definitioner af træstrukturer i F#.

Generisk lighed.

F# har en indbygget operation til at bestemme lighed på værdier af den samme type, herunder på sum-type værdier.

Forskellige typer af træer.

Træer ned værdier i bladene (HTML) Træer med værdier i knuderne (mængder, binær søgning)

Intro til Gennemløb af træstrukturer.

Mapping, foldninger, sletninger, indsættelser, balancering, ...

Introduktion til rekursive sum-typer

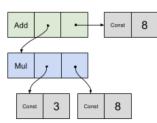
Rekursive sum-typer er sum-typer der kan have konstruktører der tager argumenter hvis type refererer til sum-typen selv!

Eksempel:

Med simple rekursive funktioner er beregninger på sådanne sum-typer mulig:

Eksempel:

```
let rec eval (e:expr) : int =
  match e with
  | Const c -> c
  | Add (a,b) -> eval a + eval b
  | Mul (a,b) -> eval a * eval b
```



let x = Add(Mul(Const 3,Const 8),Const 8)
do printfn "eval(x)=%d" (eval x)

Rekursive Sum-typer kan være type-generiske.

Rekursive sum-type definitioner kan (ligesom ordinære sum-typer) være generiske således at de er parameteriserede over en eller flere typer.

En generisk træ-type er et godt eksempel:

```
type 'a tree = Leaf of 'a | Tree of 'a tree * 'a tree
```

Vi kan nu skrive generisk (genbrugelig) kode:

```
let rec depth (t:'a tree) : int =
  match t with
  | Leaf -> 1
  | Tree (t1,t2) \rightarrow 1 + \max (depth t1) (depth t2)
```

Her er en funktion som kun virker på specialiserede træer:

```
let rec sum (t:int tree) : int =
  match t with
  | \text{Leaf } x -> x
  | Tree (t1,t2) -> sum t1 + sum t2
```

Generisk lighed

F# har en indbygget "generisk funktion" til at undersøge lighed på data-strukturer:

```
val (=) : 'a -> 'a -> bool when 'a : equality
val (<>) : 'a -> 'a -> bool when 'a : equality
```

Eksempler:

```
> 3 = 2;;
                                        > 4.2 = 2.3:
val it : bool = false
                                        val it : bool = false
> (2,3.2) = (2,3.2);;
                                        > \Gamma 2;37 = \Gamma 2;37
val it : bool = true
                                        val it : bool = true
> [12;3]] <> [12;3]]
                                        > \Gamma 2; 37 = \Gamma 2; 47
val it : bool = false
                                        val it : bool = false
```

Bemærk:

■ F# implementerer visse begrænsninger; det er ikke muligt at teste for lighed på værdier af funktionstype.

Generisk lighed på sum-typer – eq.fs

Generisk lighed virker også på sum-typer og er internt konceptuelt implementeret ved simpel rekursion og pattern-matching.

Eksempel:

```
let a = Add(Mul(Const 3,Const 8),Const 8) // --> 24 * 8
let b = Add(Const 8,Mul(Const 6,Const 4)) // --> 8 * 24
do printfn "(a=b) = %A" (a=b)
do printfn "(eval a = eval b) = %A" (eval a = eval b)
```

Træer med værdier i bladene

I følgende definition af et træ er værdierne gemt i **bladene**:

```
type 'a tree = Leaf of 'a | Tree of 'a tree * 'a tree
```

En sådan definition kan være anvendelig f.eks. i forbindelse med at gøre streng-sammensætning effektiv. Hvad er f.eks. problemet med følgende kode:

```
let rec loop i =
  if i < 1 then "" else loop (i-1) + i.ToString()</pre>
in loop 50000
```

Problemet kan også ses i følgende kode:

```
let problematic = "hello" + " " + "world"
```

Vi kan i stedet opbygge et træ - cstest.fs:

Konstruktion af den færdige streng:

```
let rec flatten (acc:'a list) (t:'a tree) : 'a list =
  match t with
  | Leaf s -> s :: acc
  | Tree (x,y) -> flatten (flatten acc y) x

let toString (x:string tree) : string =
  String.concat "" (flatten [] x) // 50000x speedup!
```

Eksempel: HTML generering

```
type html
val S : string -> html
val tag : string -> html -> html
val (++) : html -> html -> html
val toString : html -> string
```

Implementation:

module Html

```
module Html
type html = string tree
let S s = Leaf s
let tag t e = S("<"+t+">") ++ e ++ S("</"+t+">")
let (++) x y = Tree (x,y) // infix operator definition
let toString (x:html) : string =
   String.concat "" (flatten [] x)
```

Eksempel: HTML generaring — brug af bibliotek

```
> toString(tag "h2" (S"Nice world"));;
val it : string = "<h2>Nice world</h2>"
```

Mere interessant kode:

```
let flat (xs:html list) : html =
 List.foldBack (fun x acc -> x ++ acc) xs (S"")
let intitems (xs:int list) : html =
  let es = List.map (fun x -> tag "li" (S(x.ToString()))) xs
 tag "ul" (flat es)
let rec fib n = if n \le 2 then 1 else fib (n-1) + fib (n-2)
let doc =
 let fibs = List.map fib [1..10]
  in tag "html" (tag "body" (tag "h2" (S"Fibs") ++
                             intitems fibs))
```

Eksempel: HTML generating - output - html .fs:

toString doc giver følgende output:

```
<html>
 <body>
  \langle h2 \rangle Fibs \langle /h2 \rangle
  31>31>5
    131313
    55
  </body>
</html>
```

Bemærk:

- Det er let at konstruere nye interessante kombinatorer der kan bygge tabeller, etc.
- Vi skal senere se hvordan vi kan gemme den genererede HTML-kode i en HTML-fil.
- Teknikken kan også bruges i en web-server der serverer HTML-kode eller anden XMI-formateret kode til klienter.

I følgende definition af et træ er værdierne gemt i **forgreningerne**:

```
type 'a t = L | T of 'a t * 'a * 'a t
```

Funktion til opbygning af balanceret træ:

```
let rec build (l:'a list) : 'a t =
  match List.splitAt (List.length l/2) l with
  | ([],[]) -> L
  | (l1,x::l2) -> T(build l1,x,build l2)
  | _ -> failwith "impossible"
```

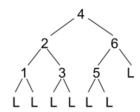
Spørgsmål:

■ Hvad kan et sådan balanceret træ bruges til?

Balancerede træer kan fint bruges til søgetræer

Her er en funktion til at afgøre om et element er i træet:

```
let rec mem (t:int t) (v:int) : bool =
  match t with
  | L -> false
  | T(left,x,right) ->
  if v < x then mem left v
  else if v > x then mem right v
  else true
```



Bemærk:

- Der skal højst benyttes $O(\log N)$ operationer til at afgøre om et element er i træet.
- Balancerede træer kan således fint benyttes til repræsentation af mængder.
- Er der nogle problemer med den simple sum-type vi har givet?

Gennemløb af træstrukturer

Vi så i HTML-eksemplet hvordan vi kunne etablere en liste indeholdende informationen i alle bladene i et træ.

Andre træ-operationer

- map : omform data i bladene (eller knuderne)
- fold(Back): akkumulér data i bladene eller knuderne (forfra eller bagfra)
 (her er der mange muligheder, afhængigt af i hvilken rækkefølge knuder skal processeres)
- indsætning
- sletning af element
- (re)balancering
- pretty-printing