

# Rekursiivsed protseduuurid

- Rekursiivsete protseduuuride BNF:

$$\langle \text{exp} \rangle ::= \dots$$
$$| \quad \text{letrecproc } \langle \text{procdecls} \rangle \text{ in } \langle \text{exp} \rangle$$
$$\langle \text{procdecls} \rangle ::= \langle \text{procdecl} \rangle \{ ; \langle \text{procdecl} \rangle \}^*$$
$$\langle \text{procdecl} \rangle ::= \langle \text{var} \rangle \langle \text{varlist} \rangle = \langle \text{exp} \rangle$$

- Rekursiivsete protseduuuride abstraktne süntaks:

(define-record letrecproc (procdecls body))

(define-record procdecl (var formals body))

# Rekursiivsed protseduurid

- Näited:

```
letrecproc
```

```
    fact(n) = if zero(n) then 1
```

```
                           else * (n, fact(sub1(n)))
```

```
in fact(6)
```

```
letrecproc
```

```
    even(x) = if zero(x) then 1 else odd(sub1(x));
```

```
    odd(x)  = if zero(x) then 0 else even(sub1(x))
```

```
in odd(13)
```

## Rekursiivsed protseduurid

- Protseduuri väärтuseks on sulund (*closure*), kus tema definitsioon on “pakendatud” koos kehtiva keskonnaga
- Rekursiivsete protseduuride korral peab see keskond olema tsükliline
- Võimalikud lahendused:
  - Loome algul sulundi ja seejärel muudame keskonna “õigeks” (ei vaatle)
  - Loome algul keskonna ja seejärel asendame seosed “õigeteks” (variant 1)
  - Viivitame sulundi loomisega kuni protseduuri rakendamiseni (variant 2)

# Rekursiivsed protseduurid (variant 1)

```
(define eval-exp
  (lambda (exp env)
    (variant-case exp
      ...
      (letrecproc (procdecls body)
        (let ((names (map procdecl->var procdecls)))
          (let ((new-env (extend-env names
                                      (map (lambda (x)
                                              (make-cell '*dummy*))
                                       names)
                                      env)))
            ...
            ))))))
```

## Rekursiivsed protseduurid (variant 1)

```
...
(foreach (lambda (procdecl)
    (let ((name      (procdecl->var procdecl))
          (formals   (procdecl->formals procdecl))
          (body      (procdecl->body procdecl)))
      (cell-set!
        (apply-env new-env name)
        (make-closure formals body new-env)) )
  procdecls)
  (eval-exp body new-env) ) )
...

```

## Rekursiivsed protseduurid (variant 2)

```
(define eval-exp
  (lambda (exp env)
    (variant-case exp
      ...
      (letrecproc (procdecls body)
        (eval-exp body
          (extend-rec-env procdecls env) )))
      ...
    ))
```

## Rekursiivsed protseduurid (variant 2)

```
(define-record extended-rec-env (vars vals old-env))
```

```
(define extend-rec-env
  (lambda (procdecls env)
    (make-extended-rec-env
      (map procdecl->var procdecls)
      (list->vector
        (map (lambda (procdecl)
                  (make-proc (procdecl->formals procdecl)
                             (procdecl->body procdecl)))
             procdecls))
      env))))
```

## Rekursiivsed protseduurid (variant 2)

```
(define apply-env
  (lambda (env var)
    (variant-case env
      (extended-rec-env (vars vals old-env)
        (let ((p (ribassoc var vars vals '*fail*)))
          (if (eq? p '*fail*)
              (apply-env old-env var)
              (make-closure (proc->formals p)
                            (proc->body p)
                            env) ) ) )
      ...
    )
```

## Rekursiivsed protseduurid (variant 2)

```
...  
(empty-ff ()  
  (error "apply-env: no association for var" var))  
(extended-ff* (sym-list val-vector ff)  
  (let ((val (ribassoc var sym-list  
                        val-vector '*fail*)))  
      (if (eq? val '*fail*)  
          (apply-env ff var)  
          val)))  
  (else (error "Invalid environment" env))))
```

## Dünaamiliselt skoobitud muutujad

- Dünaamilise skoopimise korral viitab muutuja viimasele seosele, mis täitmisajal on talle antud ja on veel kehtiv

```
--> "let a = 3  
      in let p = proc (x) +(x,a);  
          a = 5  
      in *(a, p(2))"
```

35

```
--> "let a = 3  
      in let p = proc () +(x,a);  
          f = proc (x, y) *(p(), y);  
          a = 5  
      in *(a, f(let a = 2 in a, 1))"
```

# Dünaamiliselt skoobitud muutujad

```
(define eval-exp
  (lambda (exp env)
    (variant-case exp
      ...
      (app (rator rands)
            (let ((proc (eval-exp rator env))
                  (args (eval-rands rands env)))
              (apply-proc proc args env)))
            ...
            (proc (formals body) exp)
            ...
            ...)))
```

# Dünaamiliselt skoobitud muutujad

```
(define apply-proc
  (lambda (proc args current-env)
    (variant-case proc
      (prim-proc (prim-op)
        (apply-prim-op prim-op (map cell-ref args)))
      (proc (formals body)
        (eval-exp body
          (extend-env formals args
                      current-env)))
      (else (error "Invalid procedure:" proc)))))
```

## Dünaamiliselt skoobitud muutujad

- Dünaamilise skoopimise plussid:
  - lihtne realisseerida; keskonnana saab kasutada näiteks ühte globaalset magasini (*deep binding*) või iga muutuja jaoks oma magasini (*shallow binding*)
  - rekursioon realisatsioon triviaalne:

```
--> "let fact = proc (n) add1(n)
      in let fact = proc (n)
           if zero(n)
             then 1
             else * (n, (fact (sub1 (n)) ))
      in fact (5)"
```

120

## Dünaamiliselt skoobitud muutujad

- Dünaamilise skoopimise miinused:
  - programmid raskesti mõistetavad
  - näiteks võib seotud muutujate ümbernimetamine muuta programmi tähendust:

```
--> "let a = 3
      in let p = proc () +(x, a);
          f = proc (x, a) *(p(), a);
          a = 5
      in *(a, f(let a = 2 in a, 1))"
```

15

## Dünaamiline omistamine

- Dünaamilise omistamise BNF ja abstraktne süntaks:

$$\begin{aligned} \langle exp \rangle & ::= \dots \\ & | \quad \langle var \rangle := \langle exp \rangle \text{ during } \langle exp \rangle \end{aligned}$$

- Dünaamilise omistamise BNF ja abstraktne süntaks:

(define-record dynassign (var exp body))

- Näide:

```
--> "let x = 4
      in let p = proc (y) +(x, y)
          in +(x := 7 during p(1), p(2))"
```

# Dünaamiline omistamine

```
(define eval-exp
  (lambda (exp env)
    (variant-case exp
      ...
      (dynassign (var exp body)
        (let ((a-cell (apply-env env var))
              (b-cell (make-cell (eval-exp exp env) )))
          (cell-swap! a-cell b-cell)
          (let ((value (eval-exp body env)))
            (cell-swap! a-cell b-cell)
            value)))
      ...
    ))
```

## Järgmiseks korraks

- Lugeda läbi EOPL ptk. 5.6 – 5.8
- “Mängida” interpretaatoritega
  - failis loeng12-1.ss olev interpretaator realiseerib rekursiivsed protseduurid (variant 1);
  - failis loeng12-2.ss olev interpretaator realiseerib rekursiivsed protseduurid (variant 2);
  - failis loeng12-3.ss olev interpretaator realiseerib dünaamilise skoopimise;
  - failis loeng12-4.ss olev interpretaator realiseerib dünaamilise omistamise.