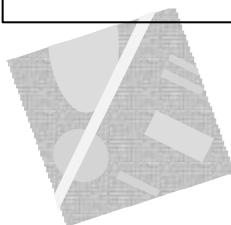


## Jakso 4

# Aliohjelmien toteutus



Tyypit

Parametrit

Aktivointitietue (AT)

AT-pino

Rekursio

21.5.2002 Copyright Teemu Kerola, K2002 1

## Aliohjelmatyypit <sup>(2)</sup>

- Korkean tason ohjelmointikielen käsitteet:
  - aliohjelma, proseduuri
    - parametrit
  - funktio
    - parametrit, paluuarvo
  - metodi
    - parametrit, ehkä paluuarvo
- Konekielen tason vastaavat käsitteet:
  - aliohjelma
    - parametrit ja paluuarvo(t)

21.5.2002 Copyright Teemu Kerola, K2002 2

## Parametrit ja paluuarvo <sup>(2)</sup>

- Muodolliset parametrit
  - määritelty aliohjelmassa ohjelmointihetkellä
  - tietty järjestyks ja tyyppi
  - paluuarvot
    - käsittely hyvin samalla tavalla kuin parametreillekin
- Todelliset parametrit ja paluuarvot
  - tod. parametrit sijoitetaan muodollisten parametrien paikalle kutsuhetkellä suoritusaikana
  - paluuarvo saadaan paluuhetkellä ja sitä käytetään kuten mitä tahansa arvoa

Tulosta (int x, y)  
Laske(int x): int

Tulosta (5, apu);  
x = Laske(y + 234);

21.5.2002 Copyright Teemu Kerola, K2002 3

## Parametryypit

- Arvoparametri
  - välitetään parametrin arvo kutsuhetkellä
  - arvoa ei voi muuttaa
- Viiteparametri
  - välitetään parametrin osoite
  - arvo voidaan lukea, arvo voidaan muuttaa
- Nimiparametri
  - välitetään parametrin nimi
  - nimi (merkkijono) kuvataan arvoksi kutsuhetkellä
  - semantiikka määrätty vasta kutsuhetkellä

21.5.2002 Copyright Teemu Kerola, K2002 4

## Arvoparametri <sup>(10)</sup>

- Välitetään todellisen parametrin arvo
  - muuttuja, vakio, lauseke, pointteri, olioviite
- Aliohjelma ei voi muuttaa miten parametrina käytettyä muuttujaa
  - muuttujan X tai B arvo
  - olioviitteen arvo
  - lausekkeen arvo
  - muuta muodollisen parametrin arvoa aliohjelmassa ⇒ muutetaan todellisen parametrin arvon kopiota!
  - Todellisen parametrin ptrX arvoa ei voi muuttaa
  - osoitinmuuttujan osoittamaa arvoa voidaan muuttaa
- Javassa ja C:ssä vain arvoparametreja

Tulosta (A, B)

arvon kopio

Tulosta (int y, \*ptrX);  
...  
y = 5;  
\*ptrX = 10

21.5.2002 Copyright Teemu Kerola, K2002 5

## Viiteparametri <sup>(6)</sup>

- Välitetään todellisen parametrin osoite
  - muuttujan osoite
- Aliohjelma voi muuttaa parametrina annettua muuttujan arvoa
- Pascalin var parametrin

Summaa (54, Sum)

pointteri

Summaa (x: int; var cum\_sum: int)  
...  
cum\_sum = cum\_sum + x;

Summaa(6, Kok\_lkm)

Yr. C:ssä arvoparametrina välitetyn osoitinmuuttujan osoittaman arvon (PtrX, ed. kalvo) muuttaminen

21.5.2002 Copyright Teemu Kerola, K2002 6

### Nimiparametri <sup>(4)</sup>

- Välitetään todellisen parametrin nimi
  - merkkijono!
  - Algol 60
  - yleensä makrot
  - sivuvaikutuksia
  - nimiparametri korvataan todellisella parametrilla joka viittauskohdassa

```
void swap (name int x, y)
{
  int t;
  t := x; x := y; y := t;
}
```

Ei käsitellä enää jatkossa. **STOP**

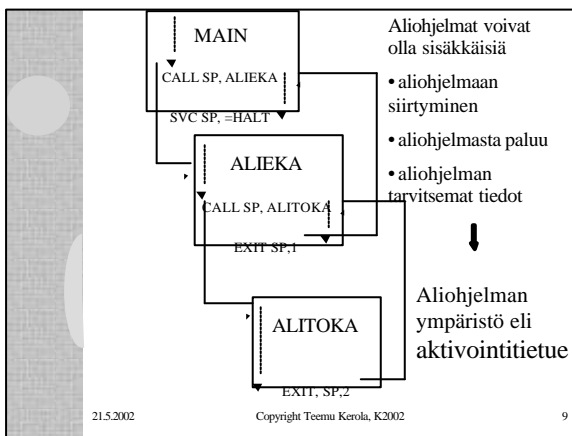
```
swap (n, A[n]) % n ↔ A[n]
t := n; n := A[n]; A[n] := t;
väärä n
```

21.5.2002 Copyright Teemu Kerola, K2002 7

### Aliohjelmien toteutuksen osat <sup>(5)</sup>

- Paluusoite
  - kutsukohtaa seuraava käskyn osoite
- Parametrien välitys
- Paluarvon välitys
- Paikalliset muuttujat
- Rekistereiden allokointi (varaus)
  - kutsuvalla ohjelman osalla voi olla käytössä rekistereitä, joiden arvon halutaan säilyä!
    - pääohjelma, toinen aliohjelma, sama aliohjelma, metodi, ...
  - käytettyjen rekistereiden arvot pitää aluksi tallettaa muistiin ja lopuksi palauttaa ennalleen

21.5.2002 Copyright Teemu Kerola, K2002 8



### Aktivointitietue <sup>(6)</sup> (activation record, activation frame)

int funcA (int x, y);

- Aliohjelman toteutusmuoto (ttk-91)
  - kaikkien ulostuloparametrien arvot
  - kaikkien (sisäänmeno) parametrien arvot
  - paluusoite
  - kutsukohdan aktivointitietue
  - kaikki paikalliset muuttujat ja tietorakenteet
  - aliohjelman ajaksi talletettujen rekistereiden arvot

Paluarvo
param x
param y
vanha PC
vanha FP
paik. m. i1
paik. m. i2
vanha R1
vanha R2

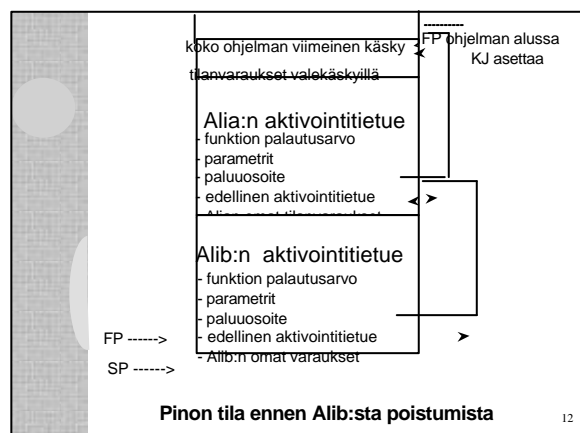
21.5.2002 Copyright Teemu Kerola, K2002 10

### Aktivointitietueiden hallinta <sup>(4)</sup>

- Aktivointitietueet (AT) varataan ja vapautetaan dynaamisesti (suoritusajana) pinosta
  - SP (=R6) osoittaa pinon pinnalle
- Aktivointitietuepino
  - FP (R7) osoittaa voimassa olevan AT:n sovittuun kohtaan (ttk-91: vanhan FP:n osoite)
- Pinossa olevaa AT:tä rakennetaan ja puretaan käskyillä:
  - PUSH, POP, PUSHR, POPR
  - CALL, EX

Talleta R0-R5 pinoon kasvava muistiosoite

21.5.2002 Copyright Teemu Kerola, K2002 11



### Aliohjelman käytön toteutus (12)

- Toteutus jaettu eri yksiköille

**Kutsuva rutiini**

- varaa tilaa paluuarvolle pinosta
- laita parametrit (arvot tai osoitteet) pinnoon

**CALL käsky**

- talleta PC ja FP

**Kutsuttu rutiini**

- talleta käytettyjen rekistereiden arvot pinnoon
- varaa tilaa paikallisille muuttujille
- (itse aliohjelman toteutus)
- vapauttaa paikallisten muuttujien tila

**EXIT käsky**

- palauttaa rekistereiden arvot
- palauttaa PC ja FP

**Kutsuva rutiini**

- vapauttaa parametrien tila
- ottaa paluuarvo pinosta

**prolog**

**epilog**

21.5.2002 Copyright Teemu Kerola, K2000 13

### Aliohjelmaesimerkki (13)

```

int fA(int x, y)
{
    int z = 5;
    z = x * z + y;
    return (z);
}
T = fA(200, R);
    
```

**käyttö:**

```

R    DC 24
PUSH SP,=0 ; tilaa paluuarvolle
PUSH SP,=200 ; muistista
PUSH SP,R    ; muistiin!!
CALL SP,fA   ; talleta PC, FP
              ; aseta PC,
              ; kutsu & paluu
              ; palautta FP, PC
POP  SP,R1  ; 2. operandi
STORE R1,T  ; aina rekisteri
    
```

tämänhetkinen, nykyinen FP

21.5.2002 Copyright Teemu Kerola, K2000 14

### Aliohjelmaesimerkki (ei animm)

```

int fA(int x, y)
{
    int z = 5;
    z = x * z + y;
    return (z);
}
T = fA(200, R);
    
```

**käyttö:**

```

R    DC 24
PUSH SP,=0 ; tilaa
PUSH SP,=200 ; muistista
PUSH SP,R    ; muistiin!!
CALL SP,fA   ; talleta PC, FP
              ; aseta PC,
              ; kutsu & paluu
              ; palautta FP, PC
POP  SP,R1  ; 2. operandi
STORE R1,T  ; aina rekisteri
    
```

tämänhetkinen, nykyinen FP

par y=24

21.5.2002 Copyright Teemu Kerola, K2000 15

### Aliohjelmaesimerkki (14)

```

retfA EQU -4 ; paluuarvo
parX  EQU -3 ; 1. param. = x
parY  EQU -2 ; 2. param. = y
locZ  EQU 2  ; paikall. muutt
    
```

```

int fA(int x, y)
{
    int z = 5;
    z = x * z + y;
    return (z);
}
T = fA(200, R);
    
```

**käyttö:**

```

PUSH SP,=0 ; alloc Z
PUSH SP,R1 ; save R1
LOAD R1,=5 ; init Z
STORE R1,locZ(FP)
LOAD R1,parX(FP)
MUL R1,locZ(FP)
ADD R1,parY(FP)
STORE R1,retfA(FP)
SUB SP,=1 ; free Z
POP SP,R1 ; recover R1
EXIT SP,=2 ; 2 param.
    
```

Kaikki viitteet näihin tehdään suhteessa FP:hen

21.5.2002 Copyright Teemu Kerola, K2000 16

### Aliohjelmaesimerkki (17)

```

retfA EQU -4
parX  EQU -3
parY  EQU -2
locZ  EQU 2
    
```

```

int fA(int x, y)
{
    int z = 5;
    z = x * z + y;
    return (z);
}
T = fA(200, R);
    
```

**käyttö:**

```

PUSH SP,=0 ; alloc Z
PUSH SP,R1 ; save R1
LOAD R1,=5 ; init Z
STORE R1,locZ(FP)
LOAD R1,parX(FP)
MUL R1,locZ(FP)
ADD R1,parY(FP)
STORE R1,retfA(FP)
SUB SP,=1 ; free Z
POP SP,R1 ; recover R1
EXIT SP,=2 ; 2 param.
    
```

Kaikki viitteet näihin tehdään suhteessa FP:hen

21.5.2002 Copyright Teemu Kerola, K2000 17

### Viiteparametri esimerkki (2)

```

procB(x, y: int, var pZ:int)
{
    pZ = x * 5 + y;
    return
}
    
```

**käyttö:**

```

PUSH SP,=200
PUSH SP,R
PUSH SP,=T ; T's address!
CALL SP,procB
; Has new value
    
```

procB(200, R, T);

Ei välitetä taulukkoa T (ja sen kaikkia alkioita), vaan ainoastaan T:n osoite (yksi arvo)

21.5.2002 Copyright Teemu Kerola, K2000 18

### Viiteparam. (jatk) (1)

```

procB (x, y: int, var pZ:int)
{
    pZ = x * 5 + y;
    return
}
...
procB (200, R, T);
    
```

aliohjelman toteutus:

```

parX EQU -4 ;relative to FP
parY EQU -3
parpZ EQU -2

procB PUSH SP, R1 ; save R1

LOAD R1, parX (FP)
MUL R1, =5
ADD R1, parY (FP)
STORE R1, @parpZ (FP)

POP SP, R1; restore R1
EXIT SP, =3 ; 3 param.
    
```

Stack diagram showing FP, SP, and memory locations for parameters and return values.

21.5.2002 Copyright Teemu Kerola, K2002 19

### Aliohjelma kutsuu funktiota (1)

```

procC (x, y: int, var pZ:int)
{
    pZ = fA(x,y);
    return
}
...
procC (200, R, T);
    
```

itse aliohjelman käyttö kuten ennen:

```

PUSH SP, =200
PUSH SP, R
PUSH SP, =T ; T's address

CALL SP, procC

;T has new value
    
```

21.5.2002 Copyright Teemu Kerola, K2002 20

### Aliohjelma kutsuu funktiota (2)

```

procC (x, y: int, var pZ:int)
{
    pZ = fA(x,y);
    return
}
...
procC (200, R, T);
    
```

aliohjelman toteutus:

```

parXc EQU -4 ;relative to FP
parYc EQU -3
parpZ EQU -2

procC PUSH SP, R1 ; save R1
; call fA(parXc, parYc)
PUSH SP, =0 ; ret. value
PUSH SP, parXc(FP)
PUSH SP, parYc(FP)
CALL SP, fA
POP SP, R1
STORE R1, @parpZ (FP)

POP SP, R1; restore R1
EXIT SP, =3 ; 3 param.
    
```

AT kuten ennen:

21.5.2002 Copyright Teemu Kerola, K2002 21

### Rekursiivinen aliohjelma (4)

- Aliohjelma, joka kutsuu itseään
- Ei mitään erikoista muuten
- Aktivointitietue hoitaa tilanvarauksen automaattisesti paikallisille muuttujille joka kutsukerralla
  - Rekursio ei onnistu, jos paikallisten muuttujien tilanvaraus on aliohjelman ohjelmakoodin yhteydessä
    - jotkut Fortran-versiot
- Joka kutsukerralla suoritetaan sama koodi-alue (aliohjelman koodi), mutta dataa varten on käytössä oma aktivointitietue

21.5.2002 Copyright Teemu Kerola, K2002 22

### Rekursio esimerkki (1)

```

fPow (n: int)
{
    if (n=1)
        return (1);
    else
        return (n * fPow (n-1));
}
...
k = fPow (4);
    
```

kutsu:

```

K DC 0

; k = fPow (4)
PUSH SP, =0
PUSH SP, =4
CALL SP, fPow
POP SP, R1
STORE R1, K
    
```

21.5.2002 Copyright Teemu Kerola, K2002 23

### Rekursion toteutus (2)

```

parRet EQU -3
parN EQU -2
fPow PUSH SP, R1 ; save R1

LOAD R1, parN(FP)
COMP R1, =1
JEQU One ; return 1 ?

; return fPow(N-1) * N
SUB R1, =1 ; R1 = N-1
PUSH SP, =0 ; ret. value space
PUSH SP, R1
CALL SP, fPow
POP SP, R1 ; R1 = fPow(N-1)

MUL R1, parN(FP)
STORE R1, parRet(FP)

POP SP, R1; restore R1
EXIT SP, =1 ; 1 param.
    
```

Stack diagram showing FP, SP, and memory locations for parameters and return values.

21.5.2002 Copyright Teemu Kerola, K2002 24

### KJ-palvelun kutsu

- Samalla tavalla kuin aliohjelman kutsu
  - CALL-käskyn asemasta SVC
- Tilaa paluuarvolle?
- Parametrit pinoon
- SVC-kutsu
- IRET-paluu
- Paluuarvo (OK, virhe) pois pinosta tarkistusta varten

21.5.2002 Copyright Teemu Kerola, K2002 25

### -- Jakson 4 loppu --

The diagram shows two vertical boxes representing the state of registers and stack. The left box is labeled 'CALLER' and the right box is labeled 'CALLEE'. Arrows indicate the flow of data: arguments are pushed from the caller to the callee, and the return address and saved registers are pushed from the callee back to the caller. The stack grows downwards.

Figure 5-41. When a procedure is called, execution of the procedure always begins at the first statement of the procedure.

Tane99

21.5.2002 Copyright Teemu Kerola, K2002 26