Programozási nyelvek előadás

Dr. Kertész Attila Szoftverfejlesztés Tanszék Szegedi Tudományegyetem

Elérhetőségek

• Email: keratt@inf.u-szeged.hu

Web: http://www.inf.u-szeged.hu/~keratt/

Követelmények

CooSpace

Az előadások látogatása nem kötelező.

Előfeltétel: Programozás I.

Az értékelés a vizsgaidőszakra meghirdetett időpontban megírt vizsgadolgozat alapján történik.

A dolgozatra maximum 100 pont kapható, elérendő minimum 40 pont.

Az érdemjegy az alábbiak alapján kerül megállapításra:

[0-39]: elégtelen

[40-54]: elégséges

[55-69]: közepes

 $[70-84]:j\acute{o}$

[85-100] : jeles

Tematika

Programozási nyelvek fejlődése, csoportosítása, általános tulajdonságai

Információ elrejtés, modul, absztrakt adattípus

Objektumorientált programozás, öröklődés

Smalltalk programozási nyelv

Érték és típus, típusképzés, kifejezés, változó, adattárolás, utasítás

Funkcionális programozás, Paraméteres típus, típuskövetkeztetés

Haskell programozási nyelv

Deklaráció, hatáskör, statikus és dinamikus hozzárendelés

Logikai programozás, Prolog programozási nyelv

Vezérlés, kivételkezelés, absztrakció, paraméterátadás, kiértékelés

Párhuzamosság, folyamat, interakció, holtpont

Occam programozási nyelv

Segédanyagok, irodalom

- <u>Nyékyné G. Judit (szerk): Programozási</u> <u>nyelvek, Kiskapu, 2003</u>
- D. A. Watt: Programming Language Concepts and Paradigms, Prentice Hall, 1990
- T.W. Pratt, M. V. Zelkovitz: Programming Languages, Prentice Hall, 2001
- R. W. Sebesta: Concepts of Programming Languages, Addison-Wesley, 2002

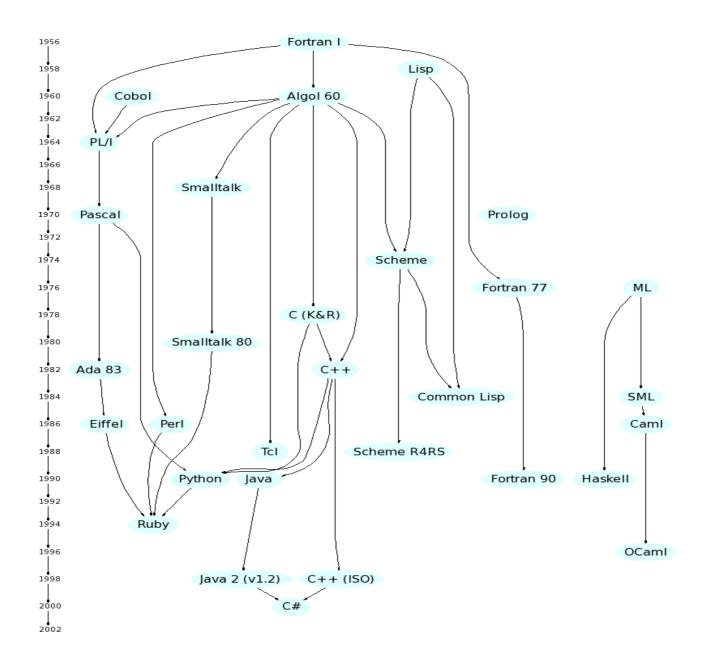
Programozási nyelv

Jelölésrendszer számítógépen megvalósítható algoritmusok és adatszerkezetek leírására

Miért (tanuljuk ezt)?

- Ismert nyelvek alaposabb megismerése
- Kifejezőerő növelése, módszerek bővítése
- Megfelelő nyelv kiválasztása
- Új nyelv könnyebb elsajátítása
- Új nyelv tervezése

Történelem



Érdekességek

• Sun Microsystems: '90 - Green projekt

James Gosling tölgyfája → Oak → Java

- '93: projekt leállítás terve
- WWW fejlődése → dinamikus oldalak
- Böngésző-integráció → siker

Elvárások

- Világos, egyszerű, egységes
- Ortogonalitás
- Természetes kifejezésmód
- Absztrakció támogatása
- Megbízhatóság
- Programozási környezet
- Hordozhatóság
- Alacsony költségek

Nyelvcsoportok (paradigmák)

- Imperatív, procedurális
- Objektum orientált
- Applikatív, funkcionális
- Szabály alapú, logikai Prolog, HASL
- Párhuzamos

- →C, C++, Pascal
- →C++, Java, Smalltalk
- → Haskell, ML
- - →Occam, PVM, **MPI**

Alkalmazási területek

- Tudományos (Fortran)
- Üzleti (Cobol)
- Mesterséges intelligencia (Prolog)
- Rendszerprogramozás (C)
- Adminisztráció (Perl)
- Speciális

Implementációs stratégiák

- Értelmező (interpreter)
- Fordító (translator, compiler)
- Hibrid

Egy programozási nyelv virtuális számítógépnek is tekinthető

könyv

• 1. fejezet (1-26)

Szintaxis (könyv 2. fejezet)

- Formai szabályok
- → Formális nyelvek elmélete

Szemantika

- Programok jelentése
- Nehéz formalizálni

Imperatív programozás fejlődése

- Gépi kód, assembly
- Procedurális programozás
- Moduláris programozás
- Absztrakt adattípusok
- Objektum orientáltság

- **→** :(
- → Adatok szabadon
- → Elrejtés
- → Viselkedésminta

→ Példányok, öröklődés

Moduláris tervezés

- Dekompozíció:
 A feladatot kisebb részfeladatokra bontjuk
- Kompozíció:
 Meglévő egységek újrafelhasználása
- Érthetőség: Önálló egységek
- Folytonosság: Kis változtatások
- Védelem: Hibák hatásának korlátozása

Modularitás alapelvei

- Nyelvi támogatás
- Kevés kapcsolat a modulok között
- Gyenge kapcsolatok a modulok között
- Explicit interfészek
- Információ elrejtés, láthatóság
- Nyitott és zárt modulok
- Egy típus egy modul
- Egy modul több típus

Információ elrejtés, bezárás (information hiding, encapsulation)

- Alapegység a modul
- Csatlakozási felület (interface) felhasználó csak ezt látja, exportált komponensek
 - → Mit csinál
- Megvalósítás
 (implementation)
 felhasználó elől rejtve,
 szabadon megváltoztatható
- Hogyan

Stack modul

```
// stack.h

void push( char);
char pop();

const int stack_size= 100;
```

```
// stack.c
#include "stack.h"

static char v[ stack_size];
static char *p= v;

void push( char c)
{
    // ...
}

char pop()
{
    // ...
```

```
// main.c
#include "stack.h"

void main()
{
    push( 'a');
    char c= pop();
    // ...
}
```

könyv

• 9. fejezet (314-330)

Absztrakt adattípus

- Indirekt módon, műveletei által definiált <u>típus</u>
- Modul + példányok (változók)
- Műveletek: konstansok, függvények, eljárások
- · Konstansokból generálható értékhalmaz
- · Konstruktor és szelektor műveletek

Stack (absztrakt adattípus)

```
module Stack (emptyStack, push, pop) where
type Stack t = [ t]
emptyStack :: Stack t
emptyStack = []

push :: Stack t -> t -> Stack t
push s t = ( t : s)

pop :: Stack t -> t
pop ( t : s) = t
```

```
>:load stack.hs
>push ( push emptyStack 1) 2
[2,1]
>pop push ( push emptyStack 1) 2
2
```

könyv

- 10.1-10.5.1 (332-336)
- 10.6, 10.7, 10.8 (340-344)

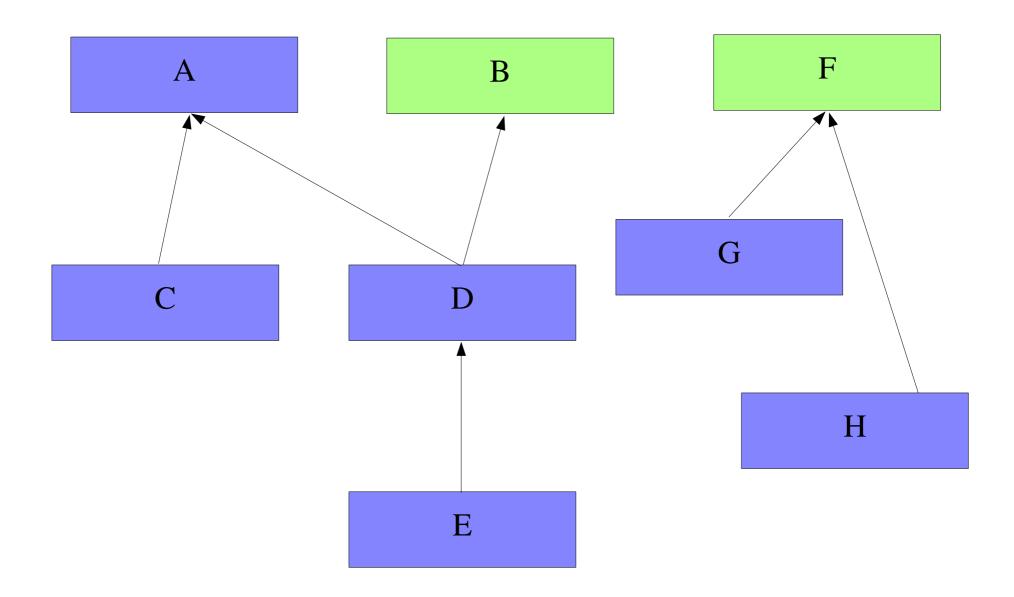
Objektum orientált programozás

- Osztályok, objektumok, metódusok (kizárólagos) használata -> szimuláció, modellezés
- Szemléletmód (analízis, tervezés, megvalósítás), ábrázolásmód
- Adatelrejtés, láthatóság
- Az objektumok elsőrendű értékek
- Öröklődés (osztályok közötti hasonlóság kifejezésére)
- Dinamikus típushozzárendelés

Öröklődés

- Osztályok közötti alárendeltségi viszony
- Szülő-gyerek, ős-leszármazott, ...
- Egyszeres, többszörös öröklődés
- Összefüggő, vagy particionált osztályhierarchia
- Absztrakt osztályok
- Polimorfizmus

Öröklődés



könyv

- 12. fejezet (390-456)
- csak a C, C++, Java, Smalltalk példák

Smalltalk

- www.smalltalk.org
- GNU Smalltalk tutorial
- /pub/ProgramNyelvek/smalltalk
- Goldberg, Robson: Smalltalk 80, The Language

Smalltalk - kifejezések

- számok, szövegek, blokkok, változók
 - Integer: 5, -2, 0
 - Karakter: \$a, \$5, \$\$, \$', Character space
 - String: 'abcd'
 - Blokk: [1. 2. 3]
- Üzenet:
 - 'Hello' printNl, 3 + 5, 1 max: 5
- Kifejezés: kiértékelés után értéket (objektum) ad vissza

Smalltalk – változók, értékadás

- Privát változók kisbetűvel kezdődnek
- Közös változók nagybetűvel kezdődnek
- Értékadás:

Többszörös értékadás

```
v := w := e
```

 Értékadás a kifejezés értékét adja vissza

Smalltalk – speciális hivatkozások

- nil definiálatlan objektum
- true, false logikai igaz és hamis, Boolean típusúak
- self, super az aktuális objektumra hivatkoznak super segítségével az őszosztály metódusait lehet hívni

Smalltalk - üzenetek

- Unáris üzenetek
 5 printNl, 3.14 sin, Character space
- Bináris üzenetek 3 + 5, x 4, v > 7
- Kulcsszavas üzenetek
 - at:put:
 Smalltalk at: #v put: 7
 - max: 10
 - subclass:instanceVariableNames:classVariableNames:poolDictionaries:category:

Smalltalk - üzenetek

Smalltalk kulcsszavas üzenet

```
- at:put:
   Smalltalk at: #v put: 7
```

- "hagyományos" hívás
 - Smalltalk.atput(#v, 7)

- Különbségek
 - A sorrend egyértelmű
 - A paraméter szerepe könnyebben azonosítható

Üzenetek sorrendje

Unáris, bináris balról jobbra
 3 odd printNl -> (3 odd) printNl
 3 + 5 * 2 -> (3 + 5) * 2

- Unáris után bináris
 3 + 5 negated -> 3 + (5 negated)
- Bináris után kulcsszavas
 3 max: 1 + 4 -> 3 max: (1 + 4)
- Kulcsszavas üzeneteket zárójelezni kell
 (1 min: 2) max: 3

Smalltalk - tömbök

Tömb literál#(1 2 3)#(1 'xyz' (2 3) \$f)

Legfontosabb tömb üzenetek
#(1 2 3) size
#(1 2 3) copy
#(1 2 3) at: 1

#(1 2 3) copy at: 1 put: 4

Smalltalk - üzenetek

Forrásszöveg formátum
 #(1 2 3)
 at: 1

```
#( 1 2 3) copy
at: 1
put: 4
```

Kaszkád: egy objektumnak több üzenet
5 + 3; + 1; + 7

Smalltalk - Blokk

 Blokk: később kiértékelendő kifejezések sorozatát tartalmazó objektum

```
x := [1, 2, 3]

y := []
```

- Blokk kiértékelés: value üzenet x value
- Blokk kiértékelés után az utolsó kifejezés értékét adja vissza (üres blokk esetén nil-t)

Smalltalk - feltételes vezérlés

 Boolean objektumnak küldött blokk argumentumú üzenettel valósítható meg

```
x > 3 ifTrue: [ 'OK' printNl]
```

• Feltételes üzenetek:

ifTrue:

ifFalse:

ifTrue:ifFalse:

ifFalse:ifTrue:

Smalltalk - ismétlés

- Rögzített számú ismétlés (for ciklus)
 4 timesRepeat: ['Hello' printNl]
- Feltételes ismétlés (while ciklus)
 v := #(1 2 3).
 i := 1.
 [i <= v size]
 whileTrue:
 [(v at: i) printNl. i := i+1]

Smalltalk – blokk paraméterek

 Tömb elemeinek feldolgozása sum := 0. $\#(1\ 2\ 3)\ do:\ [:x|sum := sum + x].$ sum printNl $\#(1\ 2\ 3)$ collect: [:x| x + 1] Több paraméter [:x:y|x+y] value: 5 value: 7

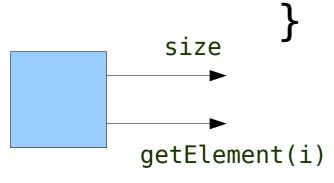
Smalltalk blokk: anonim metódus

- Metódus attribútumai
 - Bemenő paraméterek
 - Törzs (kifejezések)
 - * Név
- · A blokk név nélküli (anonim) metódus
 - Aktivizálható hivatkozáson keresztül
 - Argumentumok adhatók át neki
 - Visszatérési értéke van
- A metódusok névvel ellátott blokkok

Smalltalk – kollekciók feldolgozása

- Hagyományos (procedurális) módszer
 - Vezérlés és feldolgozás egy helyen, a kollekción kívül

```
for (i=1; i<c.size; ++i) {
    x = c.getElement(i);
    // x feldolgozása</pre>
```



Smalltalk – kollekciók feldolgozása

- Objektumorientált módszer
 - Vezérlés a kollekcióban
 - Feldolgozás a kollekción kívül

```
c do: [:x| x feldolgozása]
```

c do: [:x| x feldolgozása]

```
do: [ :x |...]
```

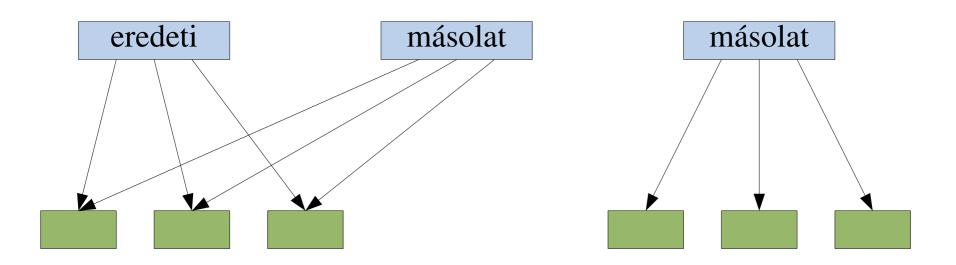
Smalltalk - Osztályhierarchia

```
Object
                            Object
  Behaviour
                              Collection
    MetaClass
                                Bag
  BlockClosure
                                Dictionary
  Boolean
                                   Set
    False
                                Array
    True
                                String
  Magnitude
                              Stream
    Character
                                 PositionableStream
                                   ReadStream
    Date
    Number
                                   WriteStream
      Float
                                     ReadWriteStream
      Fraction
                                       FileStream
                                Random
      Integer
```

Smalltalk – Object osztály

- Szülő nélküli ősosztály: Object
- Metódusok:

==, =, ~~, ~=, isNil, notNil
copy, shallowCopy, deepCopy



Smalltalk - Boolean

- not, &, |
 and:, or:, xor:, eqv:
 ifTrue:, ifFalse:, ifFalse:ifTrue:
 False osztály egyetlen példánya: false
- True osztály egyetlen példánya: true

Smalltalk - Collection

Collection absztrakt osztály

• Hozzáadás: add: addAll:

• Felsorolás: do: collect:

select:

• Teszt: includes: isEmpty

notEmpty

• Törlés: remove: removeAll:

Tulajdonságok: size

Smalltalk - kollekciók

- Bag: Rendezetlen, ismétlődés előfordulhat
- Set: Rendezetlen, ismétlődés nem lehet
- Array: Rendezett, indexelés egész számmal
- String: Karakterre optimalizált Array
- Dictionary:

 Rendezetlen, indexelés tetszőleges objektummal

Smalltalk - kollekciók

 Bag new add: 'aa' withOccurrences: 3 Set new add: 5; add: 7 'Hello Guys' asUppercase d := Dictionary new. d at: #z put: 'zeta'. d at: #a put: 'alfa'. d at: #g put: 'gamma'

Smalltalk - Magnitude

• <, <=, >, >=, between:and:, min:, max:, ...

- Character
 value:, asciiValue, digitValue
 isDigit, isLetter, ...
- Date dayofWeek:, isLeapYear, ...

Smalltalk - Number

- Műveletek
 - negated, +, -, *, /
 - even, odd, negative, positive
- Konkrét reprezentációk
 - Float, Fraction
 - Integer
 factorial, gcd:, lcm:

Smalltalk - Stream

- Kollekciók hátrányai:
 - Felsorolás és elemhozzáadás keverve nem lehetséges
 - Aktuális pozíciót a kollekción kívül kell tárolni
- Megoldás a Stream:
 - Alapja egy létrehozáskor megadott kollekció
 - Tárolja az aktuális pozíciót, ahonnan olvashatunk és ahova írhatunk

Smalltalk - Stream kezelés

- atEnd, do:
- soron következő objektum(ok) olvasása next, next:
- objektumok kiírása nextPut:, nextPutAll:, next:put:
- pozicionálás position, position:
- létrehozás on:, on:from:to:

Smalltalk – osztály információ

- Minden osztályt egy objektum reprezentál
- A példányosítás az osztály (mint obj.) művelete
- A reprezentáns objektum neve megegyezik az osztály nevével (pl. Integer)
- A reprezentáns objektumnak is van típusa: egy osztály, az ilyet metaosztálynak nevezik
- A metaosztályt is reprezentálja egy objektum, sőt annak is van típusa...
- Osztály reprezentáns objektumára hivatkozás: class üzenet

Smalltalk – osztály létrehozása – régi szintaxis

• 1. Osztály interface létrehozása:

subclass: classNameString

instanceVariableNames: InstVarNames

classVariableNames:ClassVarNames

poolDictionaries: PoolNames

category: categoryNameString

- 2. Leírás hozzárendelése: comment:
- 3. Metódusok definiálása: methodsFor:

Smalltalk – osztály létrehozás régi szintaxis (könyv)

```
Object
    subclass: #MyClass
    instanceVariableNames: 'x'
    classVariableNames: 'a'
    poolDictionaries: ''
    category: nil !

MyClass comment: 'this is my class' !
MyClass comment !
```

Smalltalk – osztály létrehozása

• Osztály interface létrehozása (subclass: üzenet)

```
superclass-name subclass: new-class-name [
    | instance variables |
    pragmas
    message-pattern [ statements ]
    ...
    class-variable := expression.
    ...
]
```

• Pragmák

```
<comment: 'Class comment'>
<category: 'Examples'>
```

Smalltalk – metódusok definiálása

Metódusdefiníció (extend üzenet)
 class-expression extend [
 message-pattern [statements]
 ...
 1

Smalltalk – osztály létrehozás

```
Object subclass: MyClass [
    | x |
        <comment: 'this is my class'>
        <category: 'mine'>
    init [
        x := 3
    ]
    a := 1.
]
```

```
MyClass extend [
  seta: v [
    a := v
  setx: v [
    x := v
  getval [
    ^ a+x
```

Smalltalk – metódus létrehozás

```
MyClass extend [
  getx [
    ^x
                                 MyClass class extend [
                                   new [
  geta [
                                     x := super new.
                                     x init.
                                     ^x
                                 MyClass extend [
                                   printOn: stream [
                                     super printOn: stream.
                                     ', x =' displayOn: stream.
                                     x printOn: stream.
```

Smalltalk - C++

- Egyszeres öröklődés, példány (tag) és osztály (static) változók, metódusok (üzenetek)
- Minden adattag "private", objektumszintű védelemmel; minden metódus "public"
- Konstruktor new osztály metódus
- this self, Parent:: super
- Minden metódus "virtuális"
- Absztrakt osztály (is) dinamikusan: subclassResponsibility üzenet

Programozási nyelvek

Jelölésrendszer Kifejezőerő

Történelem Elvárások

Fejlődés

Procedurális

Moduláris

Objektum or. pr.

Értékek

- Érték (adat): amivel műveleteket végzünk
 - Előfordul a programba ágyazva (literál)
 - Változókban tároljuk
- Literál: érték szöveges formája a programban
 - Formátumból kiderül a típusa (5, 3.0, 'x')
- Adattípus:
 - Értékek halmaza: kódolás, méret, szerkezet
 - Szemantika: műveletek

Típusok

- Típus általában: tulajdonságok a compiler vagy futtatórendszer számára (kifejezések ellenőrzése)
- Lehetséges értékek és megengedett műveletek együttese
- Adattípusok osztályozása
 - Elemi típus: nem felbontható értékek
 - Összetett típus: részekre bontható értékek
 - Rekurzív típus: érték saját típusával megegyező típusú értéket tartalmazhat

Típusok ...

- Típus megadása
 - Implicit (literál) (pl. 3.0)
 - Deklaráció (pl. int i;)
 - Típuskövetkeztetés (kifejezésből)
- Típusosság fajtái
 - Statikus (fordítási időben meghatározható típusok)
 - Erős (fordítási időben ellenőrizhető típusok)
 - Gyenge (futási idejű ellenőrzés szükséges)

Típuskonverzió

- Érték típusának megváltoztatása
 - Automatikus
 - Explicit
- Értékkészlet szerint
 - Bővítő (általában automatikus)
 - pl. $2.3 + 4 (4 \rightarrow 4.0)$
 - Szűkítő (általában explicit)
 - pl. $3.2 \rightarrow 3$ (adatvesztés)

Karakterlánc-konverzió

- Nem típuskonverzió!
 - az objektum megváltozik
 - pl. $42 \rightarrow$ "42" (int → string)
- Automatikus
 - Java: toString()
- Explicit
 - Ada

Elemi típusok

- A nyelv alkalmazási területére jellemző
 - Pointer, referencia, skalár, diszkrét, valós,
 ...
- Implementációfüggő értékkészlet lehet
- Tipikus beépített: Boolean, Integer, Real, Character
- Definiálható:
 - Felsorolás típus (Enumeration)
- Sokszor kitüntetett szerep jut az elemi típusoknak

Pointer

- Imperatív nyelvekben jellemző
 - Hatékonyság (másolás elkerülésére)
 - Rekurzív típusok kifejezéséhez
- Memóriacímek absztrakciója
- Szorosan kapcsolódik a memóriakezeléshez (dinamikus változók, dinamikus tárterület)
- Műveletek: létrehozás, megszűntetés, címképzés, indirekció (közvetett címzés)
- Referencia: biztonságos(abb) mutató

Kifejezések

- Értékekből értékek: függvény
- Elemei:
 - Konstans/literál
 - Változó
 - Függvény/operátor
- Kifejezés típusa: kiszámított érték típusa
- Fontos jellemző: aritás (argumentumok száma - f^k)
- Operátorok: rögzített aritás, asszociativitás, precedencia

Operátorok

- Nevek helyett szimbólumok (+,-,new)
- Függvény jelölések
 - Prefix: f(1), +(1, 2)
 Infix (operátor): f 1, 1 + 2, a ? b :

C

- Infix természetesebb, de nem egyértelmű
 - Ugyanaz az operátor fordul elő többször: asszociáció (pl. balról jobbra-balasszociatív)

-(5,-(3,2)) 5 - 3 - 2

Operátorok keverednek: precedencia+(2,*(1,7))2 + 1 * 7

Típuskonstrukció

Három alapvető forma:

- Direktszorzat típus
- Unió típus
- Rekurzív/sorozat/halmaz (iterált) típus

Összetett típusok képzése

- Descartes szorzat (n-es, rekord)
- Diszjunkt unió (variant rekord, union) $\{0,1\}+\{0,1\}=>\{0_x,1_x,0_y,1_y\}$
- · Leképezések (tömb, szótár, függvény)
- Hatványhalmaz (halmaz)
- Rekurzió (dinamikus adatszerkezetek)

Descartes szorzat

```
• struct s {
      int i;
      char c;
      float f;
 } x;
          típus
                  szelektor
                           értékhalmaz
       • s = int × char × float;
       • X ∈ S
```

Diszjunkt unió

```
union u {
     int i;
     char c;
     float f;
 } X;
       • u = int + char + float;
       • X ∈ U
       • "x = i vagy c vagy f"

    kötött/szabad unió

       • 00 → öröklődés
```

Leképezéstípus

```
A = \{0,1\}
B=\{a,b,c\} \qquad A \rightarrow B = \{ (0 \mapsto a,
                                                      1→a),
                                        (0→a,
                                                      1 → b),
                                        (0 \mapsto a, 1 \mapsto c),
                                        (0→b,
                                                      1 → a),
                                        (0→b,
                                                      1 → b),
                                        (0→b,
                                                      1 → c),
                                        (0 \mapsto c, 1 \mapsto a),
                                        (0 \mapsto c, 1 \mapsto b),
                                        (0 \mapsto c, 1 \mapsto c)
```

Leképezéstípusok

- Tömb: indexek → értékek
 bool x[3];
 {0,1,2} → {true,false}
- Speciális: vektor, halmaz
- Szótár, hasítótábla:kulcsok → értékek
- Függvények:input → output int f(bool b, char c);

bool × char → int

Imperatív rekurzív típus

```
struct node {
   int
      data;
   node* left;
   node* right;
};
type
   NodePtr= ^Node;
         record
   Node=
          data:
                       Integer;
          left, right: NodePtr;
          end;
```

Típus ekvivalencia

- Mikor tekintünk két értéket azonos típusúnak?
 - Szerkezeti ekvivalencia: Ugyanaz az értékhalmaz
 - Név ekvivalencia: Ugyanazon a helyen (névvel) lettek definiálva
- Név ekvivalencia eldöntése könnyebb

Típus teljesség

- Elsőrendű, másodrendű típusok: minden helyzetben használhatók-e?
- Az összetett és/vagy felhasználó által definiált típusok általában hátrányban vannak
- Elv: Ne legyen felesleges megszorítás

könyv

- 5. fejezet (118-165), kivéve 5.1.2
- 6. fejezet (166-201)
- ! Könyvben iterált, de nekünk
 - Függvény
 - Halmaz
 - Rekurzív

Programozási nyelvek

Jelölésrendszer Kifejezőerő Történelem Elvárások Fejlődés
Procedurális
Moduláris
Objektum or. pr.

Típusok

Elemi Összetett Rekurzív Típusosság Típuskonstrukció

Programvezérlés

- Imperatív
- Deklaratív és funkcionális
- Párhuzamos
- Eseményvezérelt
- (Adatfolyam)

Utasítások

- Imperatív programozás fő jellemzője
- Utasítások végrehajtása állapotátmenetet okoz
- Egyszerű utasítások
 - Üres utasítás, értékadás, alprogramhívás
- Összetett utasítások (vezérlési szerkezetek)
 - Szekvencia, (párhuzamosság)
 - Feltételes utasítás, ismétlés

Mellékhatás

- Kifejezés kiértékelése közben külső változó értéke megváltozhat
- A mellékhatások nehezen követhetővé teszik a programot
- A mellékhatásokat lehetőleg kerülni, előfordulásukat megfelelően dokumentálni kell

könyv

• 3. fejezet (vonatkozó részei)

Imperatív VS deklaratív

- Imperativ:
 - Hogyan kell egy feladatot megoldani
- Deklaratív:
 - Mi a megoldandó feladat
 - A specifikáción van a hangsúly, funkcionális esetben a program egy függvény kiszámítása, logikai esetben a megoldás megkeresését a futtató környezetre bízzuk

Funkcionális programozás

- Értékek, (matematikai) kifejezések és függvények
- A program egy függvény
- Változók értéke nem változik
- Ciklus helyett rekurzió
- Interakció (input/output) nehezen fejezhető ki
- Hivatkozási átlátszóság (referential transparency)
- Helyesség ellenőrzés könnyebb

Haskell – értékek, típusok

- Int: 5, -2, 0
- Float: 2.5, -7.7
 - +, -, *, ^, div, mod, abs, negate
- Bool: True, False
 - &&, ||, not
- Char: 'a', '\$', '\n', '\'', '\"'
- ==, /=, <=, >=, <, >

Haskell - kiértékelés

• Függvényhívás: fv arg1 arg2 ...

```
• (7-3)*2  >> 8
```

- fv (g 7) 'z' » False

Haskell - Függvények

- Függvény típus, függvény törzs
- Kiértékelés behelyettesítéssel

```
size :: Int
size = 13+72

square :: Int -> Int
square n = n*n

length :: Int -> Int -> Int
length x y = y * square x + size
>length 3 5
130
```

Behelyettesítés

```
size :: Int
size = 13+72
square :: Int -> Int
square n = n*n
length :: Int -> Int -> Int
length x y = y * square x + size
length 3 5 =>
5 * square 3 + size =>
5 * (3 * 3) + size =>
5 * 9 + size =>
45 + size =>
45 + ( 13+72) =>
45 + 85 =>
130
```

Lusta VS mohó kiértékelés

Mohó:

```
squareinc 7 =>
square (inc 7) =>
square (7 + 1) =>
square 8 =>
8 * 8 =>
64
```

<u>Lusta:</u>

```
squareinc 7 =>
square (inc 7)
(inc 7) * (inc 7) =>
(7 + 1) * (7 + 1) =>
8 * 8 =>
64
```

• Lusta: normalizáló kiértékelés, mindig megtalálja a normálformát, ha létezik

Haskell - függvények

 Többsoros definíció, mintaillesztés, sorrend

```
exOR :: Bool -> Bool -> Bool
exOR True x = not x
exOR False x = x
```

Őrök

• Feltételes kifejezés

```
max :: Int -> Int -> Int
max x y = if x > y then x else y
```

Haskell - szintaxis

- Layout (elrendezés) szabály blokkokra
- Azonosítók betűvel kezdődnek
 - Függvény, változó : kisbetű; Típusnév: nagybetű
- Foglalt szavak (if, else, let, type, ...)
- Operátorok, függvények
 - $-2+3 \gg (+) 2 3 \max 2 3 \gg 2 \max 3$
- Precedencia f n+1 «» (f n)+1

Haskell - rekurzió

```
factorial :: Int -> Int
factorial x
  | 0==x = 1
| 0 <x = x * factorial (x-1)
fibonacci :: Int -> Int
fibonacci x
  1 < x = fibonacci (x-2) + fibonacci (x-1)
```

Rekurzív függvények

- Rekurzív hívás mindig feltételvizsgálat mögött
- Rekuzív függvényt két esetre kell felkészíteni
 - Bázis eset: nem kell újra meghívnia magát
 - Rekurzív eset: Meghívja magát újra
- Biztosítani kell, hogy mindig elérjük a bázis esetet
- Rekurzió speciális esete: iteráció

Haskell - tuple

```
• Tuple (n-es) adattípus:
  (1,'a',"ab") :: (Int,Char,String)
minmax :: Int -> Int -> (Int,Int)
minmax x y
  | x < y = (x,y)
| otherwise = (y,x)
first :: (Int,Int) -> Int
first(n,m) = n
```

Haskell – típus szinoníma

```
type Pair = (Int,Int)
minmax :: Int -> Int -> Pair
minmax x y = (min x y, max x y)
type String = [Char]
type Item = (String, Float)
which :: Item -> Item -> String
which (s1,f1) (s2,f2)
  | f1 < f2 = s1
  | otherwise = s2
```

Haskell - lista

• Lista: azonos típusú elemek sorozata

```
[1,2,3,4] :: [Int]
[True] :: [Bool]
['a','b','c'] :: [Char]
[min,max] :: [Int->Int->Int]
[[1,2],[1,2,3]] :: [[Int]]
```

Haskell - lista

- Üres lista: []
- Megszámlálható típusok listái:

```
[1..7] = [1,2,3,4,5,6,7]
['a'...'g'] = ['a','b','c','d','e','f','g']
[1,3..7] = [1,3,5,7]
[0.0,0.3 .. 1.0] = [0.0,0.3,0.6,0.9]
['a','c'...'g'] = ['a','c','e','g']
```

Overloading, polimorfizmus

- Overloading: Egy név több függvényt is jelöl
- Polimorfizmus: Ugyanaz a függvény többféle típusú paraméterrel is hívható
- Monomorf: Nem polimorf

Típus következtetés (type inference)

Függvény típusok

- Az utóbbi a Num típusosztályba tartozó típusokra értelmezett
- Numerikus típusosztály:

```
class Num a where
(+)     :: a -> a -> a
negate :: a -> a
```

Többváltozós függvények értelmezése

A típusdefiníció jobbasszociatív

A függvényalkalmazás balasszociatív

```
fv \times y \gg (fv \times) y
```

Haskell - listakezelés

- Lista részei: fej (head), farok (tail)
- Mintaillesztés listára: head:tail

```
head :: [a] -> a
head (h:_) = h

tail :: [a] -> [a]
tail (_:t) = t

empty :: [a] -> Bool
empty [] = True
empty _ = False
```

Haskell - case

• Mintaillesztés a függvényen belül

```
case e of
   p<sub>1</sub> -> e<sub>1</sub>
...
   p<sub>n</sub> -> e<sub>n</sub>

firstDigit :: String -> Char
firstDigit s =
   case (digits s) of
   [] -> '\0'
   (x:_) -> x
```

Haskell – listafeldolgozás

- Lista a legegyszerűbb rekurzív adatszerkezet
- Feldolgozása rekurzív függvényekkel történik

Haskell - függvény paraméter

 Függvény paramétere lehet másik függvény is (= magasabb rendű függvény)

```
map :: (a->b) -> [a] -> [b]
map f [] = []
map f (h:t) = f h : map f t

map double [1,2,3] » [2,4,6]
map upcase "abc" » "ABC"
```

Haskell – anonim függvény

 Függvény <u>literálok</u> is használhatók, nem kell elnevezni őket

```
map (\x -> 3*x) [1,2,3] \gg [3,6,9]
```

- Anonim függvény: \v -> e
- Függvény definíció jelentése:

$$f x = x + 1$$

$$f = \x -> x+1$$

Haskell - függvények

- Minden függvény egyargumentumú
- Egy többargumentumú függvény olyan egyargumentumú függvény, amely függvényt ad vissza

```
mul :: Int -> (Int -> Int)
mul x y = x*y

mul2 :: Int -> Int
mul2 = mul 2

>mul2 7
14
```

Részleges függvényalkalmazás

 Egy többargumentumú függvény néhány paraméter értékét rögzítjük (Curry-módszer)

```
novel :: Int -> Int
novel x = (+) 1 x

vagy

novel = (+) 1
```

Haskell – lokális definíciók

```
sumSquares :: Int -> Int -> Int
sumSquares x y =
  sqx + sqy
 where
    sqx = x * x
    sqv = v * v
sumSq :: Int -> Int -> Int
sumSq x y =
 let sq a = a*a
  in
      sq x + sq y
```

Haskell – általános függvények

- Elemek feldolgozása: map
- Részhalmaz kiválasztása: filter isEven [1,2,3,4] » [2,4]
- Elemek kombinálása: fold
 sum [1,2,3] » 1+2+3 = (1+2)+3
 max [1,2,3] » 1 `max` 2 `max` 3
- Átszervezés: zip, unzip
 zip [1,2] [1,2] » [(1,1),(2,2)]

Haskell – általános függvények

```
filter even [1,2,3,4] » [2,4] foldr (+) 0 [1,2,3] » 6 foldr1 max [1,2,3] » 3
```

• Függvény kompozíció: .

```
(f . g) x = f (g x)
filter ((==0).(`mod` 2)) [1,2,3,4]
```

Haskell standard library: prelude.hs

Haskell – adattípusok

- Haskell típusok: alap, összetett (tuple,lista,függvény)
- Felsorolás típus

 Konstans adatkonstruktor függvény

 data Temperature = Hot | Cold

 data Season = Spring|Summer|Autumn|Winter
- Szorzat típus

 Típuskonstruktor Adatkonstruktor függvény

data People = Person String Int

```
getAge :: People -> Int
getAge (Person name age) = age
```

Haskell - adattípusok

 Alternatívák: diszjunkt egyesítés (unió) data Shape = Circle Float | Rect Float Float isRound :: Shape -> Bool isRound (Circle) = True isRound (Rect) = False >:type Circle {- konstruktor függvény -} Circle :: Float -> Shape >:type Rect Rect :: Float -> Float -> Shape

Haskell – polimorf típusok

```
data Tree a = Nil | Node a (Tree a) (Tree a)
>:type Node
Node :: a -> Tree a -> Tree a
depth :: Tree a -> Int
depth Nil
                     = 0
depth (Node n t1 t2) =
  1 + max (depth t1) (depth t2)
{- Lista definiálható lenne
data List a = [] | (:) a (List a)
- }
```

Haskell – modul

```
module MMM (exportlista) where
import importlista
data d = ...
f x = ...
```

- Main modul
- compiler esetén main függvény a kezdeti kifejezés

Haskell – absztrakt adattípus

```
module Stack (Stack, emptyStack, push, pop,
toList) where
data Stack t = Stack [t]
emptyStack :: Stack t
emptyStack = Stack []
push :: Stack t -> t -> Stack t
push (Stack s) t = (Stack (t : s))
pop :: Stack t -> t
pop (Stack (t : s)) = t
toList :: Stack t -> [t]
toList (Stack s) = s
```

Haskell – lusta kiértékelés

- Függvényargumentumok átadása kétféleképpen történhet:
 - Normál: argumentumok kiértékelése, majd átadása
 - Lusta: argumentumok átadása, kiértékelés szükség esetén

```
f:: Float -> Float
f x y = if x>0 then y else 1

f 1 (1/0) » inf
f 0 (1/0) » 1.0
```

Haskell - végtelen listák

 Lusta kiértékelés miatt használhatunk nem korlátos adatszerkezetet paraméterként

```
nat :: [Int]
nat = 1 : map (+1) nat

prefix :: [a] -> Int -> [a]
prefix (h:_) 1 = [h]
prefix (h:t) n = h : prefix t (n-1)

>prefix nat 5
[1,2,3,4,5]
```

Haskell – típus osztályok

```
element :: a -> [a] -> Bool
element x [] = False
element x (h:t) = x == h || element x t
```

- == operátornak működnie kell az a típusra
- Megoldás: overloading
- Egy műveletcsoportot megvalósító típusokat osztálynak nevezzük
- Beépített osztályok: Eq, Ord, Num, ...

Haskell - osztályok

```
class Visible a where
  toString :: a -> String
  size :: a -> Int
instance Visible Bool where
  toString True = "True"
  toString False = "False"
                = 1
  size
f x = ">>" ++ toString x ++ "<<"
>:type f
f :: Visible a => a -> [Char]
```

Haskell - Monádok

- A Haskell program dolgozhat imperatív programot reprezentáló adatszerkezettel (függvény is adat)
- Mellékhatások kezelése csak monádokban!
- Mondaikus műveletek egymás után hajthatók végre
- Az I/O adatszerkezet típusa:
 I0 a (monad)
- main :: IO () (végrehajtja a programot!)

Haskell - Input/output

I/O függvények

```
- print :: Text a => a -> IO ()
- interact :: (String -> String) -> IO()
- writeFile :: String -> String -> IO()
- readFile :: String -> IO String
- getChar :: IO Char
- putChar :: Char → IO ()
```

Haskell - Input/output

```
helloworld :: IO ()
helloworld = putStr "Hello world"
main = helloworld
main = print [(n,n*n)|n < - [0..10]]
main = interact (filter isUpper)
main = writeFile "ascii.txt" ( show chars)
 where chars = [(x, chr(x)) | x < - [65..90]]
```

Haskell - Input/output

- A beolvasott adatokat biztonságos módon átadhatjuk függvényeknek (a visszatérési érték nem függhet tőlük)
- bind operátor: monadikus műveletek összekapcsolása

```
(>>=) :: IO a -> (a->IO b) -> IO b
readFile "x.txt" >>= \input ->
  let output = process input
  in
    writeFile "y.txt" output
```

Haskell – do jelölés

 Az imperatív részek írását megkönnyítő szintaktikai segédeszköz a do jelölés

```
process :: String -> String
process s = \dots
main = do input <- readFile "x.txt"</pre>
          writeFile "y.txt" ( process input)
main = do putChar 'h'
           putChar 'e'
           putChar 'l'
           putChar 'l'
           putChar 'o'
```

könyv

• 16. fejezet (589-634)

Programozási nyelvek

Jelölésrendszer Kifejezőerő Történelem Elvárások Fejlődés

Procedurális

Moduláris

Objektum or. pr.

Típusok

Elemi Összetett Rekurzív Típusosság Típuskonstrukció Programvezérlés

Imperatív Deklaratív

Utasítások Függvények

Párhuzamos Eseményvezérelt

Hozzárendelés

- A programozás során azonosítókat rendelünk hozzá mindenféle dolgokhoz (változók,típusok,...)
- A hozzárendelés különböző időpontokban történhet
 - Nyelv tervezésekor
 - Nyelv implementálásakor
 - Fordítási időben
 - Futási időben

Deklaráció

- Deklaráció: a programozó által előírt hozzárendelés
- A deklaráció hatását fordítási és/vagy futási időben fejti ki
- A deklaráció tekinthető a fordítóprogramnak vagy futtató rendszernek adott utasításnak
- Pszeudo utasítások / valódi utasítások

Deklaráció

• Mit

- Konstans (érték), típus, változó
- Függvény, eljárás: csak ahol nem elsőrendű érték, vagy egyszerűsített szintaxis miatt

Hogyan

- Független
- Szekvenciális
- Rekurzív

Környezet

- Azonosítókra való hivatkozások nem értelmezhetők önmagukban
 n := m+1
- A környezet határozza meg az azonosítók jelentését
- A környezet hozzárendeléseket tartalmaz
- Minden utasításhoz és kifejezéshez tartozik egy környezet, amelyben végrehajtjuk/kiértékeljük

Környezet - Pascal példa

```
program p;
 const z=0;
 var c: char;
  procedure q;
    const c= 3000;
    var b: boolean;
  begin
  end;
begin
end.
```

Hatáskör

- Nem tévesztendő össze az élettartammal
- Hatásköre azonosítóknak van és a (statikus)programszöveg egy részére vonatkozik
- Élettartama változóknak (általában azonosítóval hivatkozunk rá) van és a program futási idejére vonatkozik
- Hatásköri szabályok mondják meg, hogy egy azonosítóra a programszöveg mely részén hivatkozhatunk

Blokk struktúra

- Blokk struktúra: hatásköri egységek egymásba ágyazása
- Fejlődés:
 - Monolitikus, egy blokk az egész program
 - Lapos (kétszintű), külső blokkban belső blokkok
 - Egymásba ágyazott (tetszőleges mélységig)
- A modern nyelvek az utóbbit támogatják

Hatáskör

- Az azonosítóknak kétféle előfordulása van:
 - Definiáló (hozzárendelő) előfordulás const n=7;
 - Alkalmazott (felhasználó) előfordulás z=n+1;
- Mindkét előfordulásból lehet több, a hatásköri szabályok egyértelműsítik, hogy egy alkalmazott előforduláshoz melyik definiáló előfordulás tartozik

Statikus és dinamikus hozzárendelés

```
const s= 2;
function scale( d: integer);
begin
scaled := d * s;
end;
procedure proc;
const s = 3;
begin
... scale(5) ...
end;
begin
... scale(5) ...
end
```

Blokk utasítás, kifejezés

 Blokk: Lokális környezet + utasítás/kifejezés

```
if m > n
    if ( m > n) {
    then begin
        int t;
    t := m;
    m := n;
    n := t
    end
        n = t;
}
```

• Haskell: let x=3*y+2 in x+x

Változók

- Változó értéket tárol (vagy nem definiált)
- A program állapotának egy részét tartalmazza
- Változón végezhető műveletek: kiolvasás, beírás
- Imperatív/deklaratív változók
- Tárkezelés: memóriaterületek, szabad/ foglalt rekeszek

Összetett változók

- Részváltozókból áll
- Teljes/szelektív kezelés
- Tömbváltozók (statikus, dinamikus, flexibilis)

```
int x[ 10];
int* px= new int[ z];
vector<int> v;
v.push_back( 7);
```

Élettartam

- Változó létrejötte és megszűnése közti idő
- Automatikus, manuális változókezelés
 - Automatikus automatikus (blokk változók)
 - Manuális manuális (halom változók)
 - Manuális automatikus (szemétgyűjtés)
- Érvénytelen hivatkozás
- Perzisztens (tartós) változó

könyv

• 4. fejezet (102-116)

Logikai programozás

Imperatív



Funkcionális



Logikai



Prolog - PROgramming in LOGic

- Egy Prolog program csak az adatokat és az összefüggéseket tartalmazza. Kérdések hatására a "programvégrehajtást" beépített következtető-rendszer végzi
- Programozás Prologban:
 - Objektumok és azokon értelmezett relációk megadása
 - Kérdések megfogalmazása a relációkkal kapcsolatban

Prolog

- Prolog érték: term
 - Egyszerű term: alma, 1000, x10, mary
- Relációk megadása:
 - tények
 - következtetési szabályok
- Kérdésfeltevés interaktív módon
 - Eldöntendő kérdés
 - Általános kérdés

Prolog - tények

 Tények azt fejezik ki, hogy a megadott objektumok között fennáll bizonyos reláció

```
likes( john, mary).

true.

female( mary).

child of( john, mary, peter).
```

A tények egy adatbázist definiálnak

Prolog - kérdések

- Eldöntendő kérdések ugyanúgy néznek ki, mint a tények, csak más a szövegkörnyezet
 - ?- likes(john, mary).
 - ?- true.
 - ?- female(mary).
- A rendszer az adatbázis végignézése után válaszol a kérdésre (igen/nem)

Prolog - általános kérdés

- Általános kérdést változók segítségével tehetünk fel
- Változók aláhúzásjellel, vagy nagybetűvel kezdődnek

```
X, _x, Long_Var_Name, _111
?- likes( john, X).
```

- Kérdésekben konjunkció is előfordulhat
 - ?- likes(john, mary), likes(john, bela).
 - ?- likes(john, X), likes(mary, X).
 - ?- female(mary).
- A Prolog következtetőrendszer visszalépéses (backtracking) keresést alkalmaz a válaszok megtalálásához

- Egy kérdés (goal) több részcélból (subgoal) áll
- A részcélokra sorban egymás után keres válaszokat
- A célokat és a tényeket <u>illesztés</u>sel kapcsolja össze
- Illeszkedés esetén megjegyzi az illeszkedő adatbázisbeli elemet a keresés esetleges folytatásához (és lép a következő részcélra)

- Ha minden részcélra talált választ (illeszkedő adatbáziselemet), akkor a kérdésre talált egy választ
- Ha egy részcélra nem talál választ, akkor visszalép az előző részcélra és ahhoz próbál új illeszkedő elemet találni (backtracking)
- Sikeres keresés után is ki lehet kényszeríteni a visszalépést az összes válasz megtalálásához

Prolog - változók, illesztés

- A változóknak három állapota van:
 - Szabad vagy kötetlen
 - Szabad megosztott
 - Kötött
- A változók illesztéskor válhatnak kötötté (adat-változó), illetve szabad megosztottá (változó-változó)
- A változók létrehozáskor és visszalépéskor válnak szabaddá

```
likes( joe, fish).
likes( john, wine).
likes( mary, john).
likes( mary, book).
likes( joe, mary).
likes( john, book).

?- likes( john, X), likes( mary, X).
X=book ?;
no
```

Prolog - szabályok

 Az adatbázisba nem csak tényeket, hanem szabályokat is felvehetünk

```
likes( john, mary).
likes( john, joe).
likes( john, david).
likes( john, X) :- person( X).
person( mary).
person(joe).
person(david).
```

Prolog - szabályok

```
bird( X) :- animal( X), has_feathers( X).
sibling( A, B) :-
    parent( A, P), parent( B, P), A \= B.
likes( john, X) :-
    female( X), likes( X, wine).
```

- · A változók hatásköre egy szabály.
- Az adatbázis egy elemét (tény vagy szabály) klóznak nevezzük
- Következtetésnél ha a szabály baloldala illeszkedik, akkor a jobboldal bekerül a részcélok közé (rekurzív definíció lehetséges)

Prolog - term

- Egyszerű term:
 - Szám: egész vagy valós
 - Atom: kisbetűvel kezdődő karaktersorozat
 - Változó
- Összetett term: atom(term, term,)
- Operátorok: a+b «» +(a,b)
 person(name(tom, smith), age(17))
 f(113, g(X), a + Y))

$Prolog - illesztés (t_1 = t_2)$

- · Kötött változó az értékével vesz részt
- Konstans önmagával illeszkedik (szám, atom)
- Ha csak az egyik szabad változó, akkor illesz-kednek és a változó kötötté válik
- Ha két szabad változó, akkor illeszkednek és szabad megosztott változók lesznek
- Összetett termek illeszkednek, ha a funktor és a résztermek száma megegyezik, ill. a résztermek illeszkednek

Érték vizsgálat

egyesítés

azonosság

aritmetikai

U	V	U = V	<i>U</i> \= <i>V</i>	U == V	<i>U</i> \== <i>V</i>	<i>U</i> is <i>V</i>	<i>U</i> =:= <i>V</i>	<i>U</i> =\= <i>V</i>
1	2	nem	igen	nem	igen	nem	nem	igen
a	b	nem	igen	nem	igen	hiba	hiba	hiba
1+2	+(1,2)	igen	nem	igen	nem	nem	igen	nem
1+2	2+1	nem	igen	nem	igen	nem	igen	nem
1+2	3	nem	igen	nem	igen	nem	igen	nem
3	1+2	nem	igen	nem	igen	igen	igen	nem
X	1+2	X=1+2	nem	nem	igen	X=3	hiba	hiba
X	Y	X=Y	nem	nem	igen	hiba	hiba	hiba
Х	Х	igen	nem	igen	nem	hiba	hiba	hiba

Prolog - illesztés

```
pilots( A, london) = pilots( london, paris)
point(X, Y) = point(A, B)
f(X, X) = f(a, b)
f(X, a(b, c)) = f(Z, a(Z, c))
operation(X, 5+3) = operation(7, 8)
a*7+b = +(b, *(A, 7))
```

Prolog – hívási minta

- A hívási minta határozza meg, hogy egy adott reláció esetén kérdés megfogalmazásakor az egyes paraméterek helyén használhatunk-e változót
- Lehetséges esetek:
 - Nem lehet változó (+)
 - Csak (szabad) változó lehet (-)
 - Lehet változó is (?)

Prolog – beépített predikátumok

- $\bullet = /2, = (?,?)$
- is(?,+) aritmetika
- = := (+,+), $= \setminus = (+,+)$, > (+,+), ...
- ==(?,?) literális egyenlőség
- Listák kezelésére speciális jelölések
 - -[], [john,1,a(Y)], [term|lista]
 - "abcd" «» [97,98,99,100]

Prolog – listák

```
% member(?,+)
member(X, [X| _]).
member(X, [I]) :- member(X, T).
?- member( d, [a,b,c,d,e]).
?- member( X, [a,b,c,d,e]).
% trafo(+,?)
trafo([], []).
trafo([H|T], [XH|XT]) :-
    XH is H+1, trafo( T, XT).
```

Prolog – megoldások száma

- Determinisztikus predikátum esetén minden kérdésre legfeljebb egy megoldás van.
- Cut (!) beépített predikátum a keresés befolyásolására, visszalépési pontok megszüntetésére szolgál.
- Előnyei: sebesség, memóriafelhasználás
- Hátránya: nem "logikai programozás"

Prolog – dinamikus adatbázis

- Klóz hozzáadása az adatbázishoz:
 - asserta(+), assertz(+)
- Klóz eltávolítása:
 - retract(?)

```
asserta( likes( john, whiskey)).
retract( likes( john, )).
```

Prolog – magasszintű predikátumok

- Összes megoldás összegyűjtése egy listába: findall(-X, ?G, ?L)
- A G célnak tartalmaznia kell az X változót
- A G-re talált válaszok során az X által felvett értékeket összegyűjti az L listába

```
findall( X, parents(X, eve, adam), L)
```

Prolog - input/output

- az I/O imperatív volta miatt nem illeszkedik jól a PROLOG-ba
- speciális, mellékhatásokkal járó predikátumokkal végezzük a file-ok kezelését (olvasás, írás stb.)
- DE: visszalépésnél nem "csinálja vissza" az I/O műveleteket
- read(X), get(X), write(X), put(X), nl, ...

könyv

• 17. fejezet (637-683)

Programozási nyelvek

Jelölésrendszer Kifejezőerő Történelem Elvárások Fejlődés

Procedurális

Moduláris

Objektum or. pr.

Típusok

Elemi Összetett Rekurzív Típusosság Típuskonstrukció

Programvezérlés

Imperatív Deklaratív

Utasítások Függvények

Párhuzamos Eseményvezérelt

Hozzárendelés

Változó Hatáskör Élettartam Blokk

Absztrakció

• Általánosítás és specializáció

```
procedure swap(var i:real;var j:real);
t := a;
             var t: real;
a := b;
             begin
b := t;
             t := i;
             i := j;
t := x;
             j := t;
x := y;
             end;
y := t;
             swap( a, b);
             swap(x, y);
```

Absztrakció

- Leggyakoribb fajtái:
 - Eljárás, az utasítás általánosítása
 - Függvény, a kifejezés általánosítása
- Más szintaktikus egységek általánosítása is lehetséges
 - programegység modul
 - típusmegadás polimorf típusok
- Az absztrakció elősegíti a mit/hogyan szétválasztását

Függvények

- A kifejezés általánosítása, bemenő értékekből eredményt (kimenő értéket) állít elő
- Mellékhatás, külső értékek felhasználása
- A függvény fejléce tartalmazza a felhasználó számára fontos információt
- A függvény törzse csak az implementáló számára lényeges

Függvények

 Az absztrakció és a hozzárendelés nem feltétlenül jár együtt

```
map (\x->x+1) [1,2,3]

inc = \x-> x+1

map inc [1,2,3]

inc x = x+1

map inc [1,2,3]
```

Eljárások

- Imperatív konstrukció
- Célja változók értékének beállítása, a program állapotának megváltoztatása
- Mellékhatások itt is ronthatják az átláthatóságot
- Javasolt az információáramlást a paramétereken keresztül megvalósítani

Paraméterek

- A paraméterek teszik lehetővé az általánosítást és a specializációt
- Az absztrakció (pl. függvény definíció) során <u>formális paraméter</u>eket használunk
- A specializáció (pl. függvény hívás) során <u>aktuális paraméter</u>eket adunk meg
- Az aktuális paraméter értéke az argumentum
- Paraméterezés egyedekkel:
 - érték, típus, alprogram, (modul)

Paraméterátadás

- Paraméterátadás: a formális és aktuális paraméter közötti megfeleltetés, az argumentum hozzá-rendelésének módja a formális paraméterhez
- Az információ áramlásának két iránya lehet: be-ki
- Paraméterátadás alapesetei:
 - Bemenő
 - Kimenő
 - Bemenő-kimenő
- Paraméterátadás másolással vagy hozzárendeléssel

Paraméterátadási módok

- Érték szerinti átadás
- Cím szerinti átadás (referencián keresztül)
- Eredmény szerinti átadás
- Érték/eredmény szerinti átadás (másolaton keresztül, adatmozgató)
- (Név szerinti átadás ~ makró helyettesítés)

Paraméterátadás

```
procedure p(var x:real; y:boolean);
p(z, true);
void f( int x, int& y, const int& z)
f(5, a, b);
f x y = if x = 0  then y  else 1
f 1 (1/0)
```

Aliasing (többnevűség)

- Egy változót többféleképpen is el lehet érni
- Rontja az áttekinthetőséget

```
procedure cfuse( var m, n: integer);
begin
n := 1;
n := m+n;
end;
...
i:=4;
cfuse( i, i);
cfuse( v[i],v[j]);
```

Megfelelési elv

 Minden fajta deklarációhoz legyen egy megfelelő paraméterátadási mód

```
int i;
const int j = 5;
int& k = x;
const int& l = x;
const int* p;
int* const q = &v;

void f( int i, const int j);
void g( int& k, const int& l);
void h( const int* p, int* const q);
```

Kiértékelési sorrend

- Aktuális paraméter kiértékelhető
 - Hívás előtt (mohó kiértékelés)
 - Hívás közben szükség szerint (lusta kiértékelés)
- Tisztán funkcionális nyelv esetén:
 - Ha mindkét módszer ad eredményt, akkor az megegyezik
 - A lusta kiértékelés adhat eredményt olyankor is, amikor a mohó nem

könyv

• 7. fejezet (203-274)

Vezérlésátadás

- Alap konstrukciók: egy bemenet egy kimenet
 - Szekvencia
 - Feltételes
 - Iteratív
- Vezérlésátadás: eltérés a normál vezérléstől
 - Ugrás (goto)
 - Menekülés (escape)
 - Kivétel (exception)

Goto

NE

Menekülés

- Egy bemenet több kimenet
- Goto-val is megoldható
- C:
 - return a legbelső függvényből ugrik ki
 - break a legbelső blokkból ugrik ki
- Egyes nyelvekben valamely blokkhoz rendelt névre hivatkozhat a "break"

Kivételkezelés

- Kivételes események kezelésére <u>kezelő</u> (handler) adható meg
- A kivétel bekövetkezésekor a hívási láncban felfelé kiválasztódik az első megfelelő kezelő
- A kezelő lefutása után az azt tartalmazó alprogram folytatódik
- Ha nincs kezelő, a program leáll
- Kérdés: a kezelő által kiváltott kivétellel mi legyen?

könyv

- 3. fejezet, 3.8 főleg (75-78)
- 8. fejezet (277-313)

Programozási nyelvek

Jelölésrendszer Kifejezőerő Történelem Elvárások Fejlődés

Procedurális

Moduláris

Objektum or. pr.

Típusok

Elemi Összetett Rekurzív Típusosság Típuskonstrukció

Programvezérlés

Imperatív Utasítások

Deklaratív

Függvények

Párhuzamos

Eseményvezérelt

Hozzárendelés

Változó Hatáskör Élettartam Blokk

Absztrakció

Alprogramok

Paraméterátadás

Vezérlésátadás

Párhuzamos programozás

- Egyszerre több szálon történik a végrehajtás
- Végrehajtási szál: folyamat (process)
- Előnyei:
 - Természetes kifejezésmód
 - Sebességnövekedés megfelelő hardver esetén
- Hátrányai:
 - Bonyolultabb a szekvenciálisnál

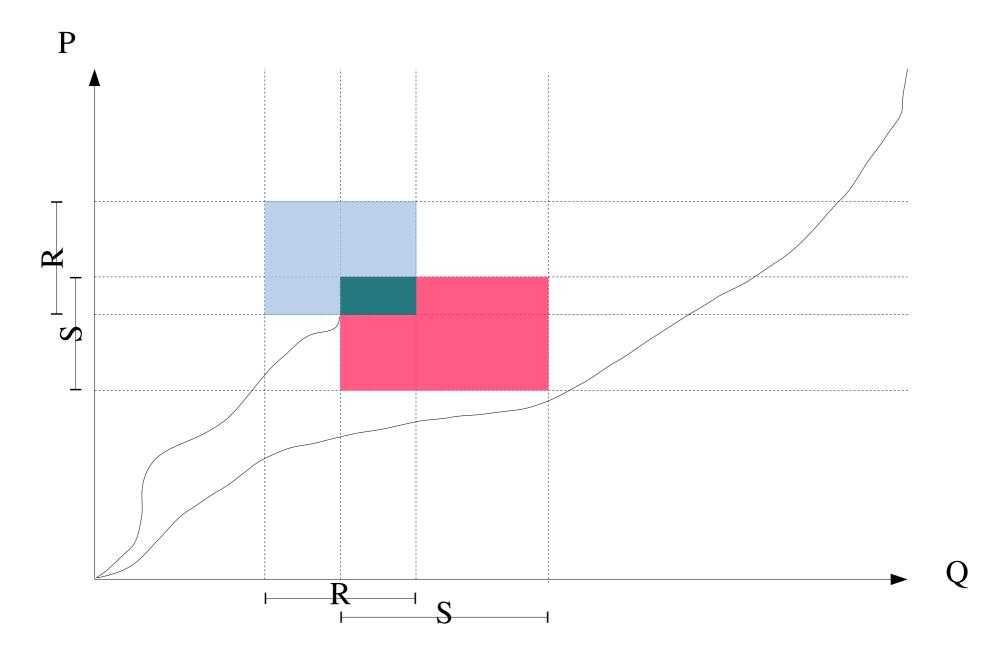
Párhuzamos programozás

- Sokféle párhuzamos programozási modell van
- Közös problémák:
 - Adathozzáférés folyamatokból
 - Közös memória (shared memory)
 - Osztott memória (distributed memory) + kommunikáció
 - Folyamatok létrehozása, megszüntetése, kezelése
 - Folyamatok együttműködése (interakciója)
 - Független
 - Erőforrásokért versengő

Párhuzamos program

- Sebességfüggő: a folyamatok relatív sebessége minden futáskor más lehet
- Nemdeterminisztikus: ugyanarra az inputra különböző output
- Holtpont (deadlock): kölcsönös egymásra várakozás
- Éhezés (starvation): Nincs holtpont, egy folyamat mégsem jut hozzá az erőforrásokhoz

Párhuzamos folyamatok



Occam

- Imperatív, folyamatok saját memóriával rendelkeznek, üzenetküldéssel kommunikálnak
- Occam program részei:
 - Változók
 - Folyamatok
 - Csatornák
- Szigorú formai követelmények

Occam - típusok

- BOOL (TRUE, FALSE)
- BYTE (0..255), karakterek 'A'
- INT, INT16, INT32, INT64, 3(INT32)
- REAL32, REAL64, 1.7 (REAL32)
- Egyetlen összetett típus a tömb: [méret] típus
 - Stringek is tömbök "ABCD" :: [4]BYTE
- · Változódeklaráció: típus változónév:
 - INT x:

Occam - csatornák

- A csatorna két folyamat közötti adatátvitelre szolgál
 - Egyirányú
 - Küldő és fogadó is legfeljebb egy lehet
 - Biztonságos
 - Szinkron: A küldő és a fogadó bevárják egymást, megtörténik az adatátvitel, majd a küldő és a fogadó folytatódik
- Csatorna típusa: protokoll
 - CHAN OF INT c:

Occam - folyamatok

- Folyamat életciklusa:
 - Elindul
 - Csinál valamit
 - Befejeződik (terminál)
- Befejeződés helyett holtpontba is kerülhet, erre különös figyelmet kell fordítani
- Elemi és összetett folyamatok

Occam – elemi folyamatok

- Üres utasítás
 SKIP
- Beépített holtpont STOP
- Értékadás
 v := e
 - Többszörös értékadás lehetséges x,y := y, x
- Input c? v
- Output c! e

Occam – szekvenciális végrehajtás

Szekvenciális végrehajtás

SEQ

```
SEQ
x := 1
y := x+1
z := y-2
```

Occam - feltételes vezérlés

Feltételes vezérlés

IF

Occam - ciklusszervezés

Ciklusutasítás WHILE

Occam - replikáció

 Az összetett folyamatok többségét lehet replikált formában használni (eddig SEQ, IF)

-XXX v=e1 F0R e2

SEQ
$$i=1$$
 FOR 3 $x[i-1] := i$

Occam - párhuzamosság

Párhuzamos vezérlés

PAR

```
PAR CHAN INT c: VAL INT s IS 5:
P PAR [s]INT v:
Q c! 5 SEQ
... INT x: PAR i=0 FOR s
R c? x v[i] := 0
SEQ i=0 FOR s
c! v[i]
```

Occam – folyamat komponensek

```
CHAN BYTE c:
PAR
  BYTE b:
  SEQ -- A
  c ? b
   c ? b
 SEQ -- B
   c! '1'
    PAR
                      B
      c ! '2' -- C
                                            A
      SKIP -- D
```

Occam – névvel ellátott folyamatok

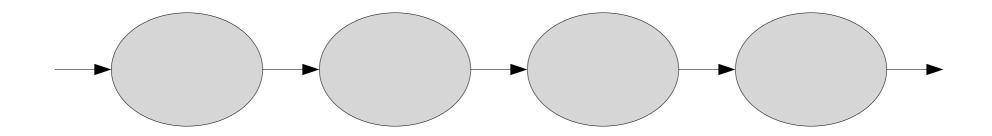
```
PROC p( VAL INT a, INT b, CHAN INT c)
  process
PROC q( VAL []BYTE v, []BYTE w, []CHAN BYTE
X)
  INT s:
  SEQ
    s := SIZE x
```

Occam - aliasing

- Az Occam nem engedi meg az aliasingot
- Minden változónak minden pillanatban csak egy neve lehet

```
PROC nocfuse( INT m, INT n)
   SEQ
    n := 1;
   n := m+n;
:
...
nocfuse( i, i) - fordítási hiba
```

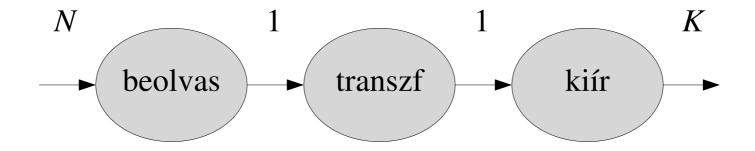
Párhuzamosság csővezetékkel



- Minden adatelemet minden folyamat feldolgoz
- Különböző adatelemek a feldolgozás különböző fázisaiban lehetnek
- Sebesség szempontjából a kiegyensúlyozott fázisok a legjobbak

Struktúraütközés

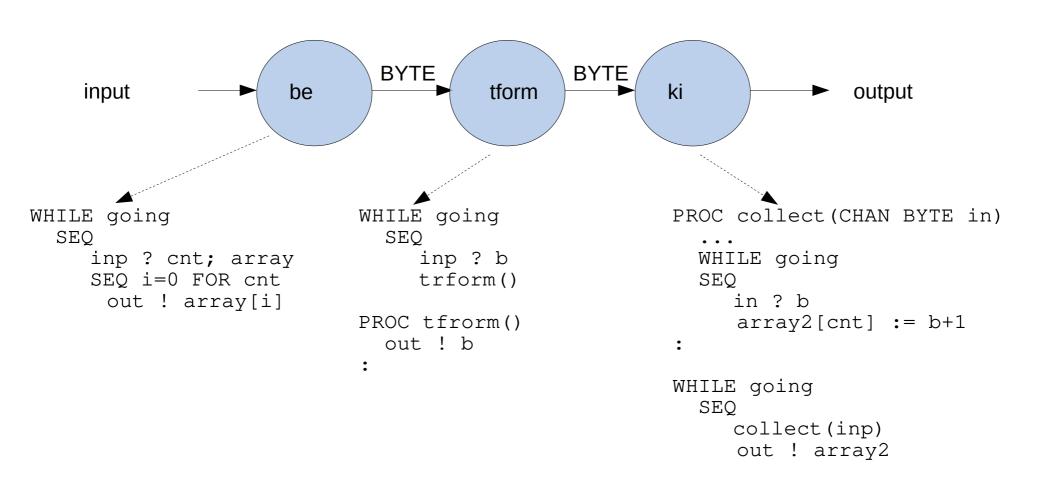
- N méretű rekordok beolvasása, elemek transzformációja, K méretű rekordok kiírása
- Legtermészetesebb kifejezésmód a párhuzamosság, 3 elemű csővezeték



Occam - struktúraütközés

```
PROC main( CHAN BYTE inp, out, err)
 PROC be( CHAN BYTE inp, out) ...
 PROC tform( CHAN BYTE inp, out) ...
  PROC ki( CHAN BYTE inp, out) ...
  CHAN BYTE bt, tk:
 PAR
    be(inp, bt)
    tform( bt, tk)
    ki(tk, out)
```

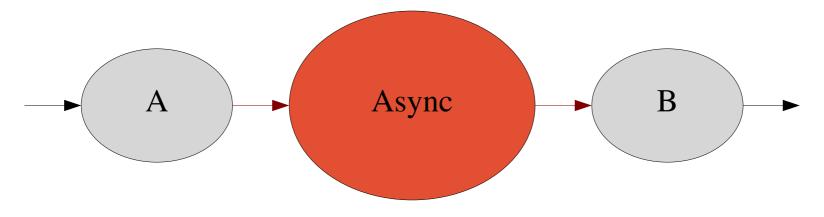
Occam - struktúraütközés



Aszinkron kommunikáció

- Aszinkron kommunikáció esetén a küldő nem vár a fogadóra
- Lehetnek m\u00e1r elk\u00fcld\u00fct, de m\u00e9g nem fogadott \u00fczenetek (pufferelt csatorna)
- A csatornakapacitás határozza meg, mennyi úton lévő üzenet lehet
 - Korlátlan
 - Korlátos, ezt occamban is meg lehet valósítani

Occam – aszinkron kommunikáció



```
PROC async( CHAN BYTE inp, out)
WHILE TRUE
BYTE b:
SEQ
inp ? b
out ! b
```

Occam – aszinkron kommunikáció

```
PROC async( CHAN BYTE inp, out, VAL INT N)
  PROC buff( CHAN BYTE inp, out)
    WHILE TRUE
      BYTE b:
      SEQ
        inp ? b
        out! b
  [N-1] CHAN BYTE c:
  PAR
    buff( inp, c[ 0])
    PAR i=1 FOR N-2
      buff( c[ i-1], c[ i]
    buff(c[N-2], out)
```

Occam - várakozás

Ha több forrásból érkezhet üzenet

ALT
g1
p1
g2
p2
...
gN
pN

ALT
c ? x
y := y+x
d ? x
z := z+x

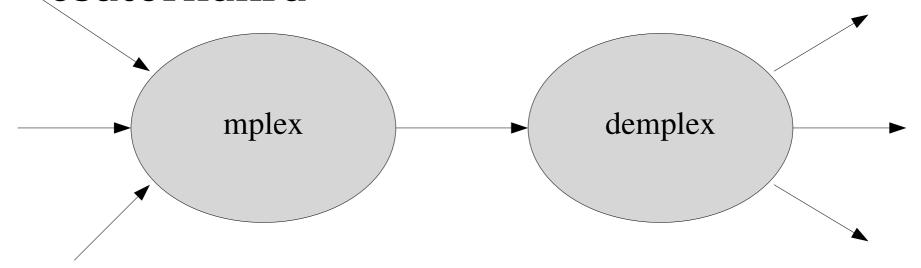
ALT
c? x
y:= y+x
ALT
d? x
z:= z+x
e? x
w:= w+x

Occam - ALT őrök

- Általános alak: cond & c ? v
- Ha cond nem szerepel, akkor TRUE
- Csak azokat a csatornákat veszi figyelembe, ahol a feltétel TRUE
- Speciális őr forma: TRUE & SKIP
 - PRI ALT formával használatos

Multiplexer

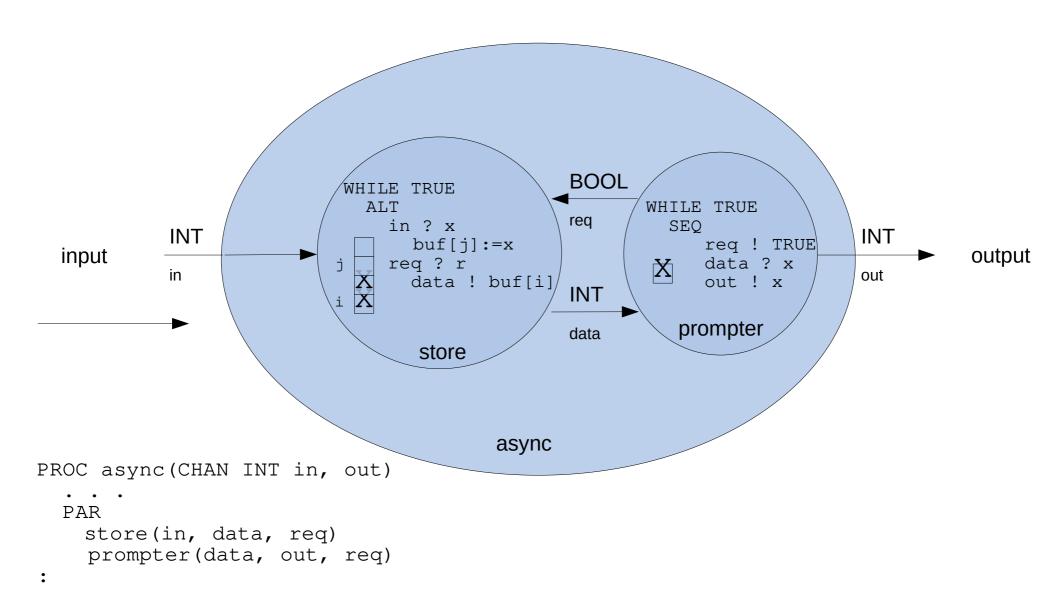
- Multiplexer: több forrásból érkező adatok átirányítása egy kimenő csatornára
- Demultiplexer: Bejövő csatornán érkező adatok szétválogatása kimenő csatornákra



Occam - multiplexer

```
PROC mplex( []CHAN INT inp, CHAN INT out)
WHILE TRUE
   ALT i=0 FOR SIZE inp
   INT b:
   inp[ i] ? b
   SEQ
   out ! i
   out ! b
.
```

Occam - pufferelt csatorna



Occam - változók használata

- Változók hatásköre kiterjedhet PAR összetett folyamatra:
 - Ha egy változót csak olvasnak, akkor szerepelhet több folyamatban is
 - Ha egy változóba egy folyamat beír (:=,?), akkor az a változó nem szerepelhet másik folyamatban
 - Tömb egy változónak számít, kivéve ha meg lehet állapítani, hogy különböző folyamatok különböző elemeket módosítanak

Occam - többszörös értékadás

$$\mathbf{v}_{1},\ldots,\mathbf{v}_{N}:=\mathbf{e}_{1},\ldots,\mathbf{e}_{N}$$
 $--\mathbf{t}_{1},\ldots,\mathbf{t}_{N}$ SEQ $\mathrm{PAR}\ i=1\ \mathrm{FOR}\ N$ $\mathbf{t}_{i}:=\mathbf{e}_{i}$ $\mathrm{PAR}\ i=1\ \mathrm{FOR}\ N$ $\mathbf{v}_{i}:=\mathbf{t}_{i}$

• Illegális:

```
- x, x := 3, 4
- i, v[i] := 3, 4
```

Occam - függvények

• Függvény: érték folyamat

```
BOOL FUNCTION is x = 0:
INT, INT FUNCTION minmax( VAL INT \times, VAL INT y)
 INT a, z:
 VALOF
   IF
     X < y
                       a, b := minmax(7, 1)
       a, z := x, y
     TRUE
       a, z := y, x
   RESULT a, z
```

Occam - szelekció

Esetszétválasztás CASE

Terheléselosztás

- Több processzor esetén akkor érhetjük el a legnagyobb sebességnövekedést, ha a processzorok folyamatosan dolgoznak és egyszerre végeznek
- A processzorok teljesítményét figyelembe véve a munkát fel kell osztani ugyanakkora terhelést jelentő részekre
 - Statikus terheléselosztás: futás előtt
 - Dinamikus terheléselosztás: futás közben

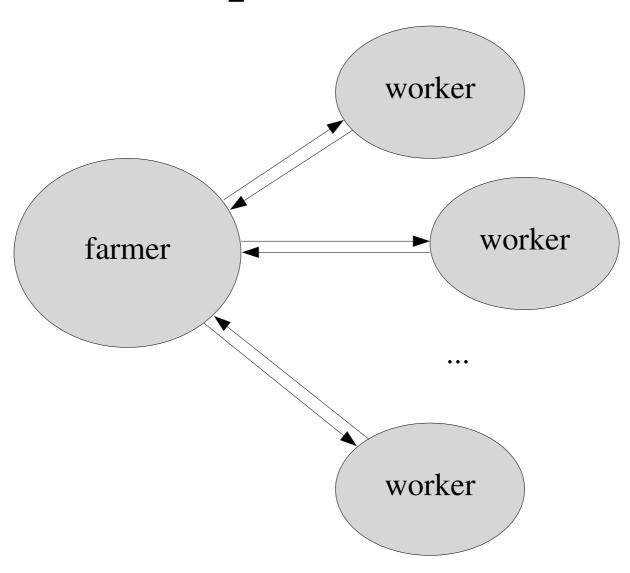
Terheléselosztás munkafelosztás

- Funkcionális párhuzamosság: különböző folyamatok különböző feladatot végeznek, a szükséges adatokat átadják egymásnak. Lásd csővezeték.
- Adatpárhuzamosság: a folyamatok ugyanazt a feladatot végzik el, az adatokat fel kell osztani közöttük (particionálás)

Processzor farm

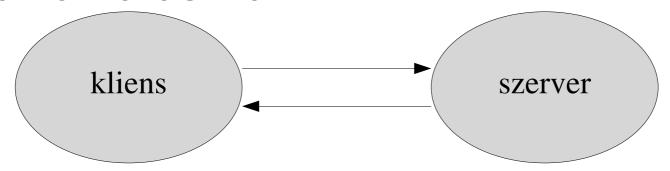
- Az adatpárhuzamosság leggyakoribb megvalósí-tási formája, 1 farmer és több worker (dolgozó) folyamatból áll.
- A farmer feladata a feldolgozandó adatok particionálása és az eredmények begyűjtése
- A dolgozók feladata az adatok fogadása, feldolgozása és visszaküldése
- Egy nagyságrenddel több részfeladat kell, mint amennyi dolgozó van

Occam - processzor farm



Kliens – szerver rendszer

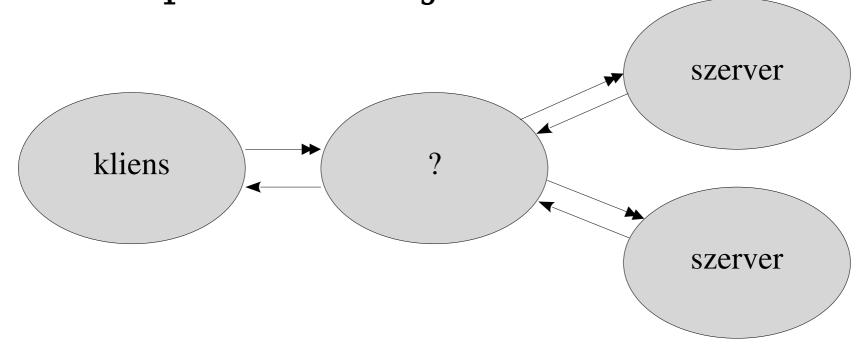
- Osztott rendszerek gyakori felépítési módja
- A szerver passzív. Kérésre vár, majd feldolgozás után válaszol
- A kliens aktív. Kezdeményezi a kapcsolat-felvételt a szerverrel, majd vár a válaszra



Kliens – szerver rendszer

• Egyes folyamatok kliensként is és szerverként is viselkedhetnek

 Nem a folyamatokat, hanem a közöttük lévő kapcsolatokat jellemezzük



Occam – kliens-szerver komponens

```
PROC cs([]CHAN R sreq, []CHAN A sans,
        []CHAN R creq, []CHAN A cans)
  WHILE going
    ALT i=0 FOR SIZE sreq
      R d:
      sreq[ i] ? d -- kérés
        SE<sub>0</sub>
          creq[ j] ! x -- kérés szerverhez
          cans[ j] ? y —- válasz szervertől
          sans[i]!a — válasz
```

Folyamatok közös memóriában

- Osztott modellben a csatornák szinkronizálják is a folyamatokat
- Közös memória esetén is szükség van szinkronizációra az erőforrások kezelésekor

Kölcsönös kizárás

- Kritikus szekció: közös erőforrást kezelő kódrészlet egy folyamatban
- Kölcsönös kizárás: egyszerre csak egy folyamat lehet kritikus szekcióban
- Szemafor: kölcsönös kizárás megvalósítására szolgáló eszköz
 - Egész értékű változó, várakozó sor
 - Műveletek: init, wait, signal

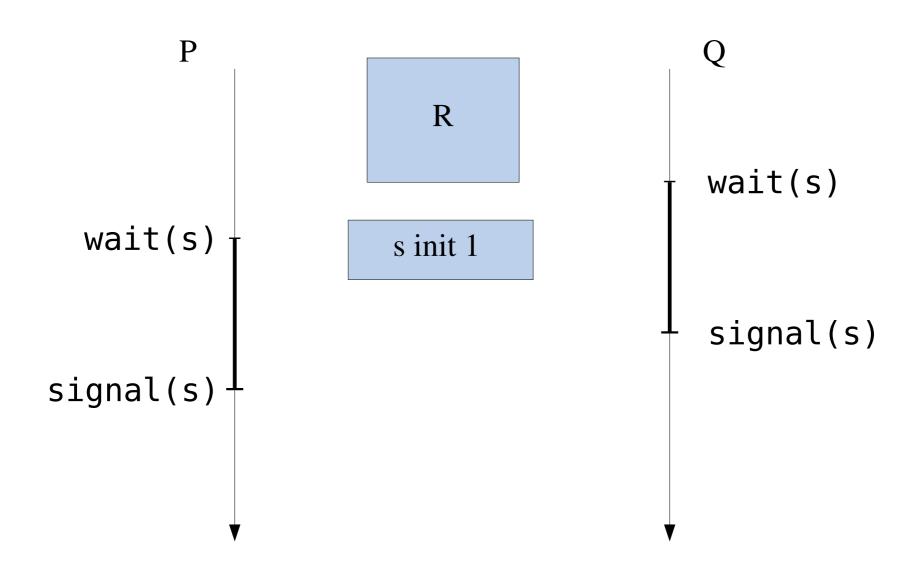
Szemafor

 A szemaforműveletek oszthatatlanok, vagyis egy szemaforon egyszerre legfeljebb egy folyamat hajthatja végre

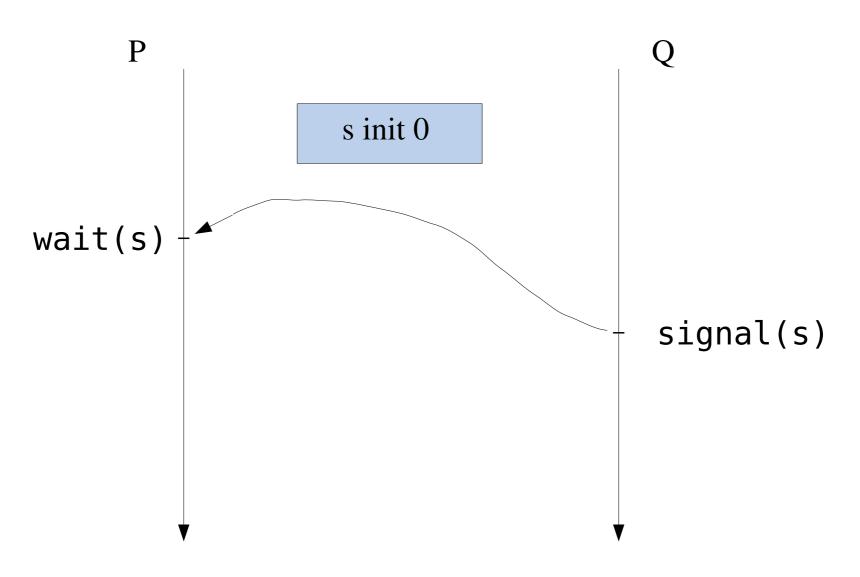
```
wait(s) {
   if (s > 0)
      s= s-1;
   else
      suspend(s);
}
```

```
signal(s) {
   if
( waiting(s))
     release(s);
   else
     s= s+1;
}
```

Kölcsönös kizárás szemaforral

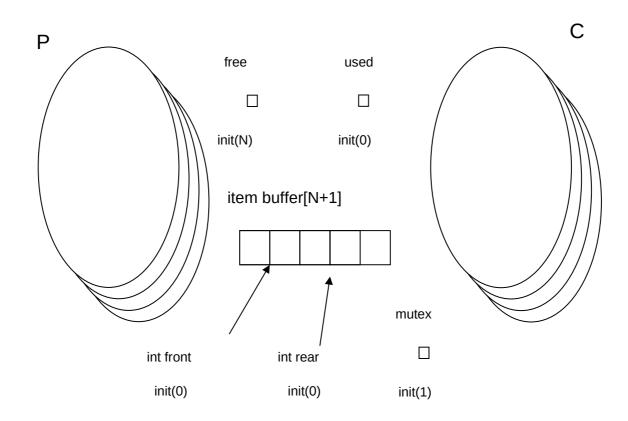


Szinkronizáció szemaforral



Termelő-Fogyasztó probléma

- Bináris szemafor (mutex) a terméktömb hozzáféréshez
- Két további szemafor a termelő (used) és a fogyasztó (free) szinkronizálásához



Implementáció

```
class Queue {
   private ITEM data[ N]= ...;
   private Semaphore mutex( 1);
   private Semaphore used( 0);
   private Semaphore free( N);
   public void deposit( ITEM x) {
      free.wait();
      mutex.wait();
      // x -> data
      mutex.signal();
      used.signal();
                                public ITEM extract( ITEM x)
                                   used.wait();
                                   mutex.wait();
                                   // x -> data
                                   mutex.signal();
                                   free.signal();
```

Monitor

- Struktúrált folyamatszinkronizációs eszköz
- Egy objektum, aminek:
 - Privát adata az erőforrás,
 - és egy beépített zárja van az erőforráshoz hozzáférő metódusok atomiságának biztosításához.

Kölcsönös kizárás monitorral

• Atomi műveletek a monitoron belül

```
monitor Queue {
  private ITEM data[ N]= ...;
  public void deposit( ITEM x) {
  // x -> data
  public ITEM extract() {
  // x <- data
  return x;
```

Szinkronizáció monitorral

- Feltételváltozó:
 - A monitoron belül használható,
 - a kölcsönös kizárás zárjához kötődik.
- Egy olyan objektum, ami:
 - Privát várakozási sort kezel a folyamatokhoz,
 - Műveletei:
 - cwait: adott folyamat várakozási sorba helyezése és zár feloldása,
 - csignal: egy várakozó folyamat felélesztése

csignal stratégiák

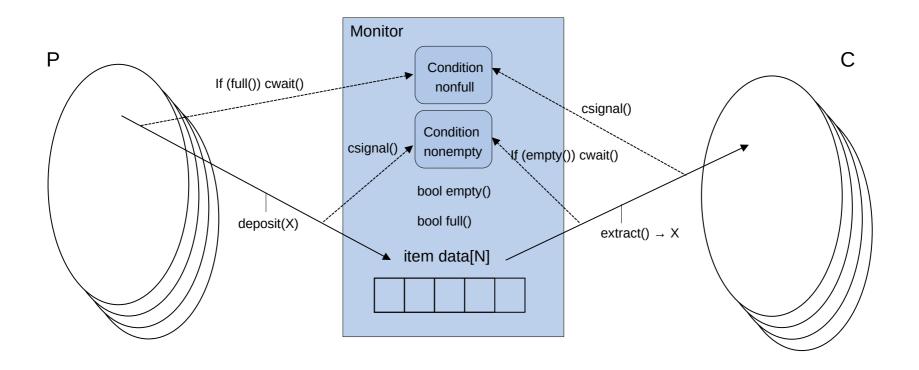
- signal&continue csignal-t hívó folytatja futását, a felélesztett várakozik
- signal&wait a felélesztett folytatja futását, a hívó várakozik (tradícionális)
- signal&exit a felélesztett folytatja futását, a hívó befejeződik

Szinkronizáció monitorral

```
monitor Queue {
   private ITEM data[ N]= ...;
   private Condition nonempty, nonfull;
   public void deposit( ITEM x) {
      if ( full())
         nonfull.cwait();
      // x -> data
      nonempty.csignal();
   }
   public ITEM extract() {
   if ( empty())
      nonempty.cwait();
   // x <- data
   nonfull.csignal();
   return x;
```

Termelő-Fogyasztó probléma

Monitor használata két feltételváltozóval



Párhuzamosság Java-ban

 A Thread osztály példányosításával, vagy

• A Runnable interfész implementálásával

hozhatunk létre szálakat.

```
class ExThread extends Thread {
   ExThread( String name) {
      super( name);
   public void run() {
class ImThread implements Runnable {
   public void run() {
```

Szálak kezelése

```
class Thread implements Runnable {
   public Thread( String name);
   public Thread( Runnable target, String name);
   public String getName();
   public void run(); // empty body
   public void start();
   public void join();
   public void interrupt();
   public static Thread currentThread();
   public static void sleep(long millis);
   public static void yield();
```

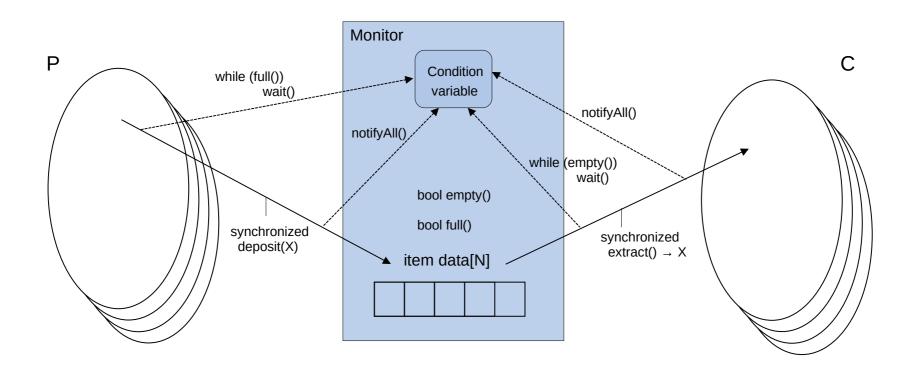
Szálak létrehozása

```
public class ThreadDemo {
   public static void main(String[] args) {
      ExThread t1= new ExThread( "ExThread");
      Thread t2= new Thread( new ImThread(),
"ImThread");
      t1.start();
      t2.start();
      try {
          t1.join();
          t2.join();
      catch ( InterruptedException e) {
```

Monitor Java-ban

Monitor	Java
private data initialization monitor procedures lock for monitor procedures condition variables cwait operation csignal operation	private instance variables/constants constructor synchronized blocks & methods lock in class Object 1 implicit condition variable wait method notify, notifyAll methods

Termelő-fogyasztó Java-ban



Új interfészek Java 1.5-től

Több feltételváltozó kezeléséhez:

```
public interface Lock // implemented by class
Reentrantl ock
   void lock();
   void unlock();
   Condition newCondition();
public interface Condition
   void await() // monitor: cwait, Object: wait
      throws InterruptedException;
   void signal(); // monitor: csignal, Object: notify
   void signalAll(); // Object: notifyAll
}
```

Több feltételváltozó használata

```
class X {
   private final ReentrantLock lock= new ReentrantLock();
   private final Condition _condl= _lock.newCondition();
   private final Condition cond2= lock.newCondition();
   // ...
   public void m() { // NOT synchronized
      lock.lock();
      try { // ... method body
         _cond1.await();
         // condition variable operations only after locking
         _cond2.signal();
         // ...
      finally { // make sure lock is released
         lock.unlock()
```

könyv

• 14. fejezet (505-559)

Programozási nyelvek

Jelölésrendszer Kifejezőerő Történelem Elvárások Fejlődés
Procedurális
Moduláris
Objektum or. pr.

Típusok

Elemi Összetett Rekurzív Típusosság Típuskonstrukció

Programvezérlés

Imperatív Deklaratív Utasítások Függvények Párhuzamos Eseményvezérelt

Hozzárendelés

Változó Hatáskör Élettartam Blokk

Absztrakció

Alprogramok Paraméterátadás Vezérlésátadás

Programozási paradigmák

Objektum orientált (Imperatív)
Funkcionális (Deklaratív)
Logikai (Deklaratív)
Párhuzamos