

7. előadás

Paraméterátadás. Paraméterek az Adában.
Túlterhelés. Felüldefiniálás. Kifejezések.

Paraméterek

- Paraméterezhető dolgok
 - Alprogramok
 - Típusok (diszkrimináns, indexhatár)
 - Sablonok
- Formális paraméter - aktuális paraméter
- Paraméterek megfeleltetése
- Alprogram: paraméterátadás

Alprogram-paraméterek

- ▣ Értékek és objektumok
- ▣ Bemenő és kimenő paraméter
 - Az információáramlás iránya
 - Bemenő paraméter: jobbérték
 - Kimenő paraméter: balérték
- ▣ Paraméterátadási módok
 - Technikai, nyelvimplementációs kérdés

Paraméterátadási módok

- Szövegszerű helyettesítés (makróknál)
- Név szerinti (archaikus, Algol 60, Simula 67)
- Érték szerinti (C, Pascal)
- Cím szerinti (Pascal, C++)
- Eredmény szerinti (Ada)
- Érték/eredmény szerinti (Algol W)
- Megosztás szerinti (Java, Eiffel, CLU)
- Igény szerinti (lusta kiértékelésű funkcionális ny.)

Szövegszerű helyettesítés

- ▣ A legelső programozási nyelvek assembly-k voltak, abban makrókat lehetett írni
- ▣ A makrók még mindig fontosak: pl. C, C++
- ▣ A makró törzsében a formális paraméter helyére beíródik az aktuális paraméter szövege
- ▣ Egyszerű működési elv, de szemantikusan bonyolult: könnyű hibát véteni
- ▣ A makró törzse beíródik a hívás helyére

C makró

```
#define square(x) x*x
```

```
int x = square(3+7);
```



A dashed line connects the argument `3+7` in the function call to a cloud containing the expanded expression `3+7*3+7` in red text.

```
#define max(a,b) ((a)>(b) ? (a) : (b))
```

```
int x = 5, y = max(++x, 3);
```



A dashed line connects the argument `++x` in the function call to a cloud containing the expanded expression `++x` in red text. A red arrow points from the `++x` in the cloud to the `x` in the variable declaration `int x = 5`.

- ▣ Egyéb furcsaságokat okoz az, hogy a makró törzse a hívás helyére behelyettesítődik
- ▣ Nem lehet swap makrót írni

Inline alprogram

- ▣ A makró „hatékonyabb”, mint az alprogram
 - kisebb futási idő
 - nagyobb programkód
- ▣ Ugyanezt tudja a kifejtett (inline) alprogram
 - rendes paraéterátadás
 - szemantikus biztonság

javaslat a fordítónak

```
function Max ( A, B: Integer ) return Integer...  
pragma Inline(Max);
```

```
inline int max( int a, int b ) { return a > b ? a : b; }
```

Optimalizálás

- ▢ Egy jó fordító esetleg jobban optimalizál, mint a programozó
- ▢ Inline kifejtés
- ▢ Tár vagy végrehajtási idő?
- ▢ Ada: Optimize fordítóvezérlő direktíva
`pragma Optimize(Time);` -- Space, Off

Vissza: paraméterátadási módok

- ▢ Érték szerinti
- ▢ Cím szerinti
- ▢ Eredmény szerinti
- ▢ Érték/eredmény szerinti
- ▢ Ezeket kötelező ismerni, érteni

Érték szerinti paraméterátadás

- ▢ Call-by-value
- ▢ Nagyon elterjedt (C, C++, Pascal, Ada)
- ▢ Bemenő szemantikájú
- ▢ A formális paraméter az alprogram lokális változója
- ▢ Híváskor az aktuális értéke bemásolódik a formálisba
- ▢ A vermen készül egy másolat az aktuálisról
- ▢ Kilépéskor a formális megszűnik

Érték szerint a C++ nyelvben

```
int lnko ( int a, int b )  
{  
    while (a != b)  
        if (a>b) a-=b; else b-=a;  
}  
int f ()  
{  
    int x = 10, y = 45;  
    return lnko(x,y) + lnko(4,8);  
}
```

x és y
nem
változik

hívható bal- és
jobbértékke

Cím szerinti paraméterátadás

- ▢ Call-by-reference
- ▢ A Fortran óta széles körben használt
- ▢ Kimenő szemantikájú
 - pontosabban be- és kimenő
 - csak balértékkel hívható
- ▢ A formális paraméter egy címet jelent
- ▢ A híváskor az aktuális paraméter címe adódik át
- ▢ A formális és az aktuális paraméter ugyanazt az objektumot jelentik (alias)

Cím szerint a C++ nyelvben

```
void swap ( int& a, int& b )
```

```
{
```

```
    int c = a;
```

```
    a = b;  b = c;
```

```
}
```

```
void f ()
```

```
{
```

```
    int x = 10, y = 45;
```

```
    swap ( x, y );
```

```
    // értelmetlen: swap ( 3, 4 );
```

```
}
```



x és y
megváltozi
k

Pascal-szerű nyelvek

```
int lnko ( int a, int b ) ...
```

```
void swap ( int& a, int& b ) ...
```

```
function lnko ( a, b: integer ) : integer ...
```

```
procedure swap ( var a, b: integer ) ...
```

Érték/eredmény szerinti paraméterátadás

- Call-by-value/result
- Algol-W, Ada (kis különbséggel)
- Kimenő szemantika
 - pontosabban be- és kimenő
 - csak balértékkel hívható
- A formális paraméter az alprogram lokális változója
- Híváskor az aktuális értéke bemásolódik a formálisba
- A vermen készül egy másolat az aktuálisról
- Kilépéskor a formális értéke visszamásolódik az aktuálisba

Érték/eredmény szerint az Adában

```
procedure Swap ( A, B: in out Integer ) is
```

```
    C: Integer := A;
```

```
begin
```

```
    A := B; B := C;
```

```
end Swap;
```

```
procedure P is
```

```
    X: Integer := 10;
```

```
    Y: Integer := 45;
```

```
begin
```

```
    Swap ( X, Y );
```

```
end P;
```



X és Y
megváltozik

-- a Swap(3,4) értelmetlen

Eredmény szerinti paraméterátadás

- ▢ Call-by-result
- ▢ Ada
- ▢ Kimenő szemantika
 - csak balértékkel hívható
- ▢ A formális paraméter az alprogram lokális változója
- ▢ Kilépéskor a formális értéke bemásolódik az aktuálisba
 - Híváskor az aktuális értéke nem másolódik be a formálisba

Eredmény szerint az Adában

```
procedure Betűt_Olvas ( C: out Character ) is
begin
    Ada.Text_IO.Get ( C );
    if C < 'A' or else C > 'Z' then
        raise Constraint_Error;
    end if;
end;
C: Character;
...
Betűt_Olvas(C);
```

- C nem volt inicializálva
- C értéket kapott

Adatmozgatással járó paraméterátadás

- ▣ Data transfer
- ▣ Ilyen az érték, az eredmény és az érték/eredmény szerinti
 - Nem ilyen a cím szerinti
- ▣ Az aktuális paraméterről másolat készül
 - Független az aktuális a formálistól
 - Ha valamelyik változik, a másik nem
 - Könnyebben követhető

Cím versus érték/eredmény szerinti

- Mindkettő (be- és) kimenő szemantikájú
- Az utóbbi adatmozgatásos
 - nagy adat esetén a cím szerinti hatékonyabb
 - kis adat esetén az érték/eredmény szerinti hatékonyabb lehet (ha sok a hivatkozás)
- „Ugyanaz” a program másként működhet
- Az érték/eredmény szerinti általában jobban érthető viselkedést produkál
 - Mindkettőnél adható csúful viselkedő példa

Példa: egy Ada kódrészlet

```
N: Integer := 4;  
procedure P ( X: in out Integer ) is  
begin  
    X := X + 1;  
    X := X + N;  
end P;  
...  
P ( N );
```

Cím szerinti: 10

Érték/eredmény: 9

Paraméterátadási módok az Adában

- ▣ Bemenő (in) módú paraméterek:
érték szerint vagy cím szerint
- ▣ Kimenő (out), illetve be- és kimenő (in out) módú paraméterek:
 - Bizonyos típusoknál **(érték)/eredmény szerint** (pl. skalár típusok, rekordok, mutatók)
pass by copy
 - Más típusoknál **cím szerint** (pl. jelölt típusok, taszkok, védett egységek)
 - Egyes típusoknál implementációfüggő (pl. tömbök)

Információáramlás

- ▢ Az Ada programozó az információáramlással foglalkozik, nem a paraméterátadás részleteivel
- ▢ Szigorú statikus szabályok a formális paraméterek használatára
 - in módút csak olvasni szabad
 - out módút először inicializálni kell
 - ▢ Ada 83: egyáltalán nem olvasható
 - in out módú: nincs megkötés

Például:

```
procedure E ( Vi: in Integer;  
              Vo: out Integer;  
              Vio: in out Integer )  
  
is  
  
begin  
    Vio := Vi + Vo;    -- helytelen, Vo-t nem olvashatjuk  
    Vi := Vio;         -- helytelen, Vi-t nem írhatjuk  
    Vo := Vi;          -- helyes  
    Vo := 2*Vo+Vio;    -- helyes, Vo már kapott értéket  
end E;
```


in módú paraméterek

- Akár érték, akár cím szerint történhet
- Mindenféleképpen bemenő szemantikájú
- Fordítási hiba, ha írni akarom
- A fordító dönthet, melyik a szerencsésebb az adott esetben
- Ha a programozó trükközne:
 - ha olyan kódot ír, ami függ a paraméterátadási módtól,
 - akkor hibás a program
 - „bounded error”, nem feltétlenül veszi észre a fordító vagy a futtató rendszer

A „bemenő” szemantika hangsúlyozása más nyelvekben

- ▢ Általában nem ilyen tiszta koncepció

- ▢ C++

```
int f ( const T& p )  
{  
    p = ...    // fordítási hiba  
}
```



bemenő,
de
cím
szerinti

- ▢ Modula-3: READONLY paraméter

Történelem

- ▣ Makrók: szövegszerű behelyettesítés
- ▣ FORTRAN: csak „be- és kimenő” paraméter
 - régi változatok: cím, újabbak esetenként é/e
 - FORTRAN IV: hihetetlen, de literál is megváltozhat
- ▣ Algol 60: név és (kérésre) érték szerinti
 - Simula 67: érték és (kérésre) név szerinti
- ▣ COBOL, Algol 68, Pascal, C(++): érték és cím
- ▣ Algol W: érték és érték/eredmény
- ▣ Tisztán objektumelvű nyelvek: megosztás sz.
- ▣ Lusta kiértékelésű funkcionális nyelvek: igény sz.

Kommunikáció programegységek között

- ▣ Nonlokális és globális változók
 - Általában nem szerencsés, nem javasolt
 - Néha hasznos
 - ▣ Rövidebb a paraméterlista
 - ▣ Hatékonyabb lehet a kód
 - Blokkok, hatókör, blokkszerkezetes nyelvek
- ▣ Paraméterek

Alprogram nonlokális változói

```
procedure Rendez ( T: in out Tömb ) is
    function Max_Hely ( T: Tömb ) return Index is
        Mh: Index := T'First;
    begin
        for I in T'Range loop
            if T(Mh) < T(I) then Mh := I; end if;
        end loop;
        return Mh;
    end;
begin
    for I in reverse T'Range loop
        Mh := Max_Hely( T(T'First .. I) );
        Felcserél( T(I), T(Mh) );
    end loop;
end Rendez;
```

Alprogram nonlokális változói

```
procedure Rendez ( T: in out Tömb ) is
    function Max_Hely ( Vége: Index ) return Index is
        Mh: Index := T'First;
    begin
        for I in T'First .. Vége loop
            if T(Mh) < T(I) then Mh := I; end if;
        end loop;
        return Mh;
    end;
begin
    for I in reverse T'Range loop
        Mh := Max_Hely( I );
        Felcserél( T(I), T(Mh) );
    end loop;
end Rendez;
```

Paraméter alapértelmezett értéke

- ▣ Bizonyos nyelvekben (C++, Ada, ...)
- ▣ A formális paraméter deklarációjában alapértelmezett érték adható meg
- ▣ Híváskor nem kötelező aktuálist megfeleltetni neki
- ▣ Csak bemenő szemantika esetén értelmes
 - C++ esetében: csak érték szerintinél

Példa az Adában és a C++-ban

```
void inc ( int& x, int d = 1 ) { x += d; }
```

```
procedure Inc ( X: in out Integer; D: in Integer := 1 ) is  
begin  
    X := X + D;  
end Inc;
```

```
int n = 4;
```

```
N: Integer := 4;
```

```
inc( n, 3 );  inc( n );
```

```
Inc( N, 3 );  Inc( N );
```


Paraméterek megfeleltetése

- ▣ A programozási nyelvek többségében:
pozícionális (az i. formálisnak az i. aktuális)
- ▣ Az Adában:
 - pozícionális formában (positional association)
 - névvel jelölt formában (named association)
 - lehet keverni is a kettőt

Névvel jelölt paraméter-megfeleltetés

```
procedure Swap ( A, B: in out Integer ) is
```

```
    C: Integer := A;
```

```
begin
```

```
    A := B; B := C;
```

```
end Swap;
```

```
Swap ( X, Y );
```

-- pozícionális

```
Swap ( A => X, B => Y );
```

-- névvel jelölt

```
Swap ( B => Y, A => X );
```

-- a sorrend tetszőleges

```
Swap ( X, B => Y );
```

-- keverni is lehet

Alapértelmezett érték + névvel jelölt forma

```
void f ( int x, int y, int w = 200, int h = 200, int c = 0 ) ...
```

```
▢ f (5, 7)    f (5, 7, 100)    f (5, 7, 200, 200, 1)
```

```
▢ fontossági sorrendben
```

```
procedure F ( X, Y: in Integer;
```

```
                W, H: Integer := 200; C: Integer := 0 ) ...
```

```
▢ F (5, 7)    F (5, 7, 100)    F (5, 7, C => 1)
```

Egyéb paraméterezett dolgok (1)

- ▣ Sablon, diszkriminánsos típus
- ▣ Analógia a lehetőségekben
 - Alapértelmezett érték a bemenő paraméternek
 - Névvel jelölt paraméter-megfeleltetés
- ▣ A névvel jelölt megfeleltetést másnál is használjuk majd...

Egyéb paraméterezett dolgok (2)

```
generic
    type T is private;
    with function "+" ( A,B: T ) return T is <>;
    Z: in Integer := 0;
package P is
    type R ( D: Boolean := True ) is private;
    ...
end P;
...
package I is new P ( Integer, Z => 1 );
X: I.R( D => False );
```

Alprogramnevek túlterhelése

- ▣ Overloading
- ▣ Ugyanazzal a névvel több alprogram
- ▣ Különböző legyen a szignatúra
- ▣ A fordító a hívásból eldönti, hogy melyiket kell meghívni
 - Ha egyik sem illeszkedik: fordítási hiba
 - Ha több is illeszkedik: fordítási hiba
- ▣ Ha ugyanazt a tevékenységet különböző paraméterezéssel is el akarjuk tudni végezni

Példák C++ és Ada nyelven

```
int max ( int x, int y ) { return x > y ? x : y; }  
int max ( int x, int y, int z ) { return max(x, max(y,z)); }  
int x = max( 50*62, 51*60, 52*61 );
```

```
function Max ( X, Y: Integer ) return Integer is  
    begin if X > Y then return X; else return Y; end if; end;  
function Max ( X, Y, Z: Integer ) return Integer is  
    begin return Max(X, Max(Y,Z)); end;  
X: Integer := Max( 50*62, 51*60, 52*61 );
```

Szignatúra

- ▣ C++: a név és a formális paraméterek száma és típusa
- ▣ Ada: a név, a formális paraméterek száma és típusa, valamint a visszatérési típus
 - túl lehet terhelni a visszatérési értéken
 - nem lehet egy függvényt úgy hívni, hogy semmire sem használjuk a visszatérési értékét

Különböző szignatúra

```
procedure A;
```

```
procedure A ( I: in out Integer );
```

```
procedure A ( S: String );
```

```
function A return Integer;
```

```
function A return Float;
```

```
procedure A ( V: Natural := 42 );  -- nem jó
```

Híváskor a többértelműség feloldandó

```
package Igék is
    type Ige is ( Sétál, Siet, Vár );
    procedure Kiír ( I: in Ige );
end Igék;
package Főnevek is
    type Főnév is ( Ház, Palota, Vár );
    procedure Kiír ( F: in Főnév );
end Főnevek;
use Igék, Főnevek;
```

```
Kiír( Vár );
    -- ford. hiba

Igék.Kiír( Vár );
Kiír( Ige'(Vár) );
Kiír( I => Vár );
```

Operátorok túlterhelése

- Mind a C++, mind az Ada nyelvben lehet
 - C++-ban több operátor van (pl. () vagy =)
 - Az Adában nem minden operátort lehet túlterhelni (nem lehet: in, not in, and then, or else)
- Egyes nyelvekben csak közönséges alprogramokat (Java), vagy még azt sem (ML)
 - De a predefinit operátorok általában túlterheltek (+)
- Egyes nyelvekben lehet új operátorokat is definiálni (ML, Clean stb.)
 - fixitás, precedencia, asszociativitás megadásával

Operátorok túlterhelése Adában

```
function "*" ( A, B: Vektor ) return Real is
```

```
    S: Real := 0.0;
```

```
begin
```

```
    for I in A'Range loop
```

```
        S := S + A(I) * B(I);
```

```
    end loop;
```

```
    return S;
```

```
end "*";
```

```
R := P * Q;    R := "(P,Q);"
```

Alprogram, mint típusművelet

- ▣ Beépített típusok: operátorok, attribútumok
- ▣ Származtatott típusok: megöröklik ezeket
- ▣ Programozó által definiált típusok
 - Tipikusan: átlátszatlan típus
 - Absztrakt értékhalmoz és műveletek
- ▣ Ezek a műveletek is örökölhethők

Primitív műveletek

- ▣ „A típus megadása után felsorolt” alprogramok
 - Vagy valamelyik paraméter, vagy a visszatérési érték olyan típusú
- ▣ Tipikusan: egy csomagban definiálok egy (általában átlátszatlan) típust a műveleteivel
- ▣ Származtatott típusok: megöröklik a primitív műveleteket

Pélða primitív mŭveletre

```
package Queues is
    type Queue( Capacity: Positive ) is limited private;
    procedure Hiext ( Q: in out Queue; E: in Element );
    procedure Lopop ( Q: in out Queue; E: out Element );
    ...
private
    ...
end Queues;
```

Példa öröklésre

```
with Queues; use Queues;  
package Dequeues is  
    type Dequeue is new Queue;  
    procedure Loext ( Q: in out Dequeue; E: in Element );  
    procedure Hipop ( Q: in out Dequeue; E: out Element );  
    ...  
end Dequeues;
```



Megörököltük
a
Hiext és Lopop
műveleteket

Felüldefiniálás

- ▢ Egy típusra felüldefiniálhatjuk az előre definiált és a megörökölt műveleteket
 - (Előre definiált) operátorok
 - Primitív alprogramok
- ▢ Más implementációt rendelhetünk hozzájuk
- ▢ Ez különbözik a túlterheléstől

Túlterhelés és felüldefiniálás

```
package Racionálisok is
  type Racionális is private;
  function "+" ( P, Q: Racionális ) return Racionális;
  function "=" ( P, Q: Racionális ) return Boolean;
  ...
private
  type Racionális is record
    Számláló: Integer;
    Nevező: Positive;
  end record;
end Racionálisok;
```

túlterhelés

felüldefiniálás

Aggregátumok

- ▣ Összetett típusú (rekord, tömb) érték
- ▣ Jobbérték
 - értékadás jobb oldala, inicializálás
 - bemenő paraméter
- ▣ Pozícionális és névvel jelölt megfeleltetés
- ▣ Nagyon kényelmes
- ▣ Hasonló, de nem ilyen jó a C++-ban:
`int t[] = {3,5,6};`

Rekordaggregátum

```
type Racionális is record ... end record;  
R1: Racionális := (3,2);  
R2: Racionális := (Számláló => 3, Nevező =>2);  
R3: Racionális := (Nevező =>2, Számláló => 3);  
R4: Racionális := (3, Nevező =>2);  
function "*" (P, Q: Racionális) return Racionális is  
begin  
    return (P.Számláló * Q. Számláló, P.Nevező * Q.Nevező);  
end;
```

Tömbaggregátum

type T is array (1..6) of Float;

- ▣ Pozícionális megadás

X: T := (1.0, 3.0, 1.0, 2.0, 2.0, 2.0);

- ▣ Névvel jelölt megadás

X: T := (2 => 3.0, 1|3 => 1.0, 4..6 => 2.0);

- ▣ Maradék

X: T := (2 => 3.0, 1|3 => 1.0, others => 2.0);

- ▣ Keverés

X: T := (1.0, 3.0, 1.0, others => 2.0);

Korlátozás nélküli index esetén

type T is array (Integer range <>) of Float;

- Pozícionális megadás

X: T := (1.0, 3.0, 1.0, 2.0, 2.0, 2.0);

- Névvel jelölt megadás

X: T := (2 => 3.0, 1|3 => 1.0, 4..6 => 2.0);

- Helytelenek:

X: T := (2 => 3.0, 1|3 => 1.0, others => 2.0);

X: T := (1.0, 3.0, 1.0, others => 2.0);

- Helyesek:

X: T(1..10) := (1.0, 3.0, 1.0, others => 2.0);

X: T(1..10) := (2 => 3.0, 1|3 => 1.0, others => 2.0);

Többdimenziós esetben

M: Mátrix(1..2, 1..3):=

(1 => (1.1,1.2,1.3), 2 => (2.1,2.2,2.3));

D: Mátrix := (1 .. 5 => (1 .. 8 => 0.0));

A String típus

- ▢ Beépített típus

type String is array (Positive range <>) of Character;

- ▢ Speciális szintaxis

S1: constant String := "GIN";

S2: constant String := ('G','I','N');

- ▢ Rugalmatlanabb, mint más nyelvekben

- A tömbökre vonatkozó szabályok miatt
- Mutatókkal, dinamikus memóriakezeléssel segíthetünk
- Ada95: Bounded_String, Unbounded_String

Tipikus hibák String használatánál (1)

- ▢ Különböző méretű String-ek nem adhatók egymásnak értékül: `Constraint_Error`
`S: String(1..256);`
`S := Integer'Image(Faktoriális(4));`
- ▢ Egy másik tanulság: lehetőleg ne égezzünk bele a programba konstansokat.
 - Mi van, ha az Integer típus egy adott implementációban szélesebb?

Tipikus hibák String használatánál (2)

- Egy Get_Line-os beolvasás esetleg csak részben tölti fel a sztringet

```
S: String( 1..Sor_Hossz );
```

```
H: Natural;
```

```
Get_Line(S,H);
```

```
... Integer'Value( S ) ...
```

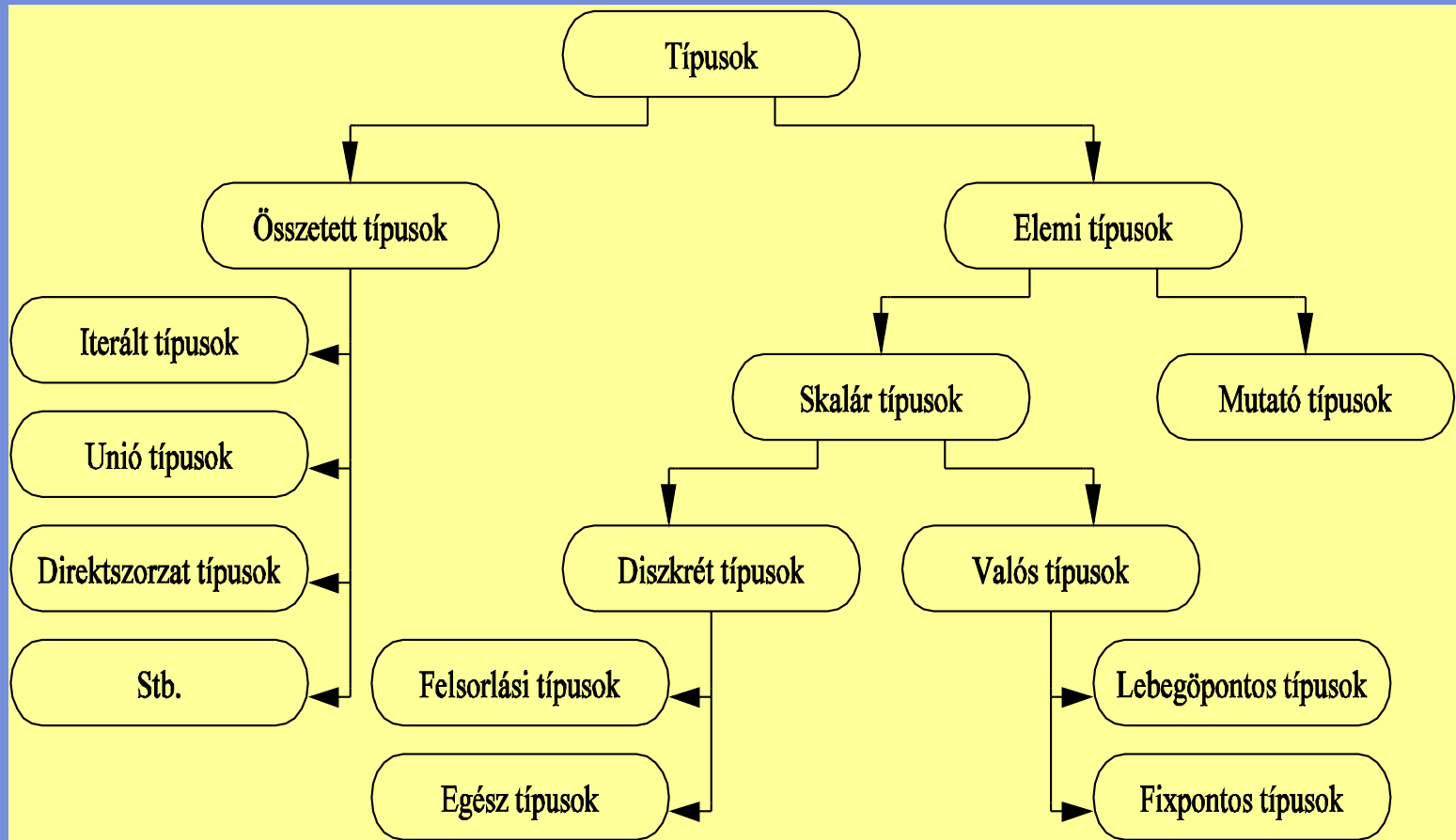
```
... Integer'Value( S(1..H) ) ...
```

Szélesebb karakterkészlet

```
type Wide_String is array(Positive range <>)
                        of Wide_Character;
```

- ▣ A Wide_Character két bájton ábrázolja a karaktereket
- ▣ Ezek is beépített típusok

Típusosztályok rajzban



Elemi típusok

skalár

diszkrét

felsorolási (Character, Boolean)

egész

előjeles (Integer)

moduló típusok

valós

lebegőpontos (Float)

fixpontos

közönséges fixpontos

decimális fixpontos

mutató

Egész típusok (2)

elemi, skalár,
diszkrét

- ▢ Előjeles egész típusok, pl. *Integer*

- ▢ Moduló típusok

type Mod10 is mod 10;

type Bájt is mod 256;

- A típusértékek a 0..9, illetve a 0..255
- A számokon értelmezett szokásos műveletek (például a “+”) a maradékosztályok szerint, azaz modulo számolnak.

Valós típusok (1)

elemi, skalár

□ Lebegőpontos számtípusok

- egy rögzített hosszúságú *mantissza* és egy előjeles egész *exponens*

type Real is digits 8;

R: Real := 2.12345678

- a mantissza ábrázolásához szükséges decimális jegyek száma
- predefinit típus: Float - implementációfüggő
- a többi ebből, származtatással

type Real is new Float digits 8;

□ Fixpontos számtípusok

Valós típusok (2)

elemi, skalár

- ▣ Lebegőpontos számtípusok
- ▣ Fixpontos számtípusok
 - rögzített számú számjegy és egy képzeletbeli tizedespont
type Fix is delta 0.01 range -1.0 .. 1.0;
 - tizedes fixpontos típus:
type Fix is delta 0.01 digits 15;
az értékek a következő intervallumban:
 $-(10^{**}digits-1)*delta .. +(10^{**}digits-1)*delta.$

A skalár típusosztály attribútumai

S'First, S'Last, S'Range, S'Image, S'Value

S'Base az S bázistípusa (a megszorítás nélküli altípus)

S'Min function S'Min(A,B: S'Base) return S'Base

S'Max a két érték maximuma

S'Succ function S'Succ(A: S'Base) return S'Base
rákövetkező elem (Constraint_Error lehet)

S'Pred ...

S'Width maximuma az S'Image által visszaadott
stringek hosszának

S'Wide_Image, S'Wide_Width, S'Wide_Value

A diszkrét típusosztály

- Felsorolási és egész (előjeles és moduló) típusok
- Ezen típusoknál a típusértékek a típuson belül pozíciószámmal azonosíthatók

$S'Pos(A)$ function $S'Pos(A: S'Base)$ return Integer
egy egész szám, a pozíció

$S'Val(n)$ az adott pozíciónak megfelelő típusérték

- A pozíciószám követi a skalár rendezést

A felsorolási típusok osztálya

- A skalár rendezést itt a típusértékek felsorolási sorrendje adja
- A diszkrét pozíciószám szintén a felsorolást követi
 - nullától egyesével

Az egész típusok osztálya

▣ Predefinit operátorok

$+A$ $-A$ $A+B$ $A-B$ $A*B$ A/B

$A \text{ rem } B$ $A \text{ mod } B$ $\text{abs } A$ $A**B$

- Az egész osztás csonkít (nulla felé...)
- Hatványozásnál B nemnegatív

▣ Moduló típusoknál:

S'Modulus a típus modulusa

A valós típusok osztálya

$+X$ $-X$ $X+Y$ $X-Y$ $X*Y$ X/Y $X**Y$

– *hatványozás: Y egész*

▢ Attribútumok

– Lebegőpontos: *'Digits*

– Fixpontos:

*'Small, 'Delta, 'Fore, 'Aft, 'Scale,
'Round*

▢ Decimális fixpontos: *'Digits*



Appendix



Név szerinti paraméterátadás

- Call-by-name
- Archaikus: Algol 60, Simula 67
- Az aktuális paraméter kifejezést újra és újra kiértékeljük, ahányszor hivatkozás történik a formálisra
 - A törzs kontextusában értékeljük ki
 - A formális paraméter különböző előfordulásai mást és mást jelenthetnek az alprogramon belül

Jensen's device

```
real procedure sum ( expr, I, low,  
    high );  
    value low, high;  
    real expr;  
    integer I, low, high;  
begin  
    real rtn;  
    rtn := 0;  
    for I := low step 1 until high do  
        rtn := rtn + expr;  
    sum := rtn;  
end sum
```

$$y = \sum_{i=1}^{10} 3x^2 - 5x + 2$$

$y := \text{sum}(3*x*x - 5*x + 2, x, 1, 10)$

További paraméterátadási módok

□ Megosztás szerinti

- Call-by-sharing
- Objektumelvű nyelvek (CLU, Eiffel, Java...)
- Szintaxisban: érték szerinti, valójában olyan, mint a cím szerinti (alias)

□ Igény szerinti

- Call-by-need
- Lusta kiértékelésű funkcionális nyelvek (Miranda, Haskell, Clean)
- Az aktuálist nem híváskor értékeli ki, hanem akkor, amikor szüksége van rá a számításokhoz

Tömbaggregátum

```
type Tömb is array (Napok range <>) of Natural;  
T1: Tömb(Kedd..Péntek) := (1,9,7,0);  
T2: Tömb := (1,9,7,0);      -- Hétfőtől indexelve  
T3: Tömb(Kedd..Szerda) := (Kedd => 5, Szerda => 2);  
T4: Tömb(Kedd..Szerda) := (Szerda => 2, Kedd => 5);  
T5: Tömb := (Szerda => 2, Kedd => 5);  
T6: Tömb := ( Kedd | Vasárnap => 5, Szerda..Szombat => 1);  
T7: Tömb(Hétfő..Szombat):= (Hétfő..Szerda=>5, others=>1);  
T8: Tömb(Hétfő..Szombat) := ( 2, 4, 5, others => 1);
```

Rekord aggregátum

▢ *pozíció szerinti forma:*

D := (1848, Március, 15);

▢ *név szerinti forma:*

D := (Nap => 15, Hó => Március, Év => 1848);

▢ *keverhetjük is:*

D := (1848, Nap => 15, Hó => Március);

▢ *Ha típusa nem egyértelmű: minősítés*

Ma: Date := Date (Dátum'(1848,Március,15));