

## **2. előadás**

**Programegység, fordítási egység, könyvtári egység,  
beágyazás, blokkszerkezet, alprogramok, csomagok**

# Szintaxis és szemantika

- A nyelv *szintaxisa*: azoknak a szabályoknak az összessége, amelyek az adott nyelven írható összes lehetséges, *formailag helyes* programot (jelsorozatot) definiálják.
- A nyelv *szemantikája*: az adott nyelv programjainak *jelentését* leíró szabályok összessége.

# Példa

□ DD / DD / DDDD      01 / 02 / 2004

2004. január 2. vagy 2004. február 1.?

□ Ada / C++      I = 5

3.1 + 4

□ A szintaxis befolyásolja a programok

- olvashatóságát
- megbízhatóságát

# A szabályok ellenőrzése

- A fordítóprogram végzi
- Fordítási hibák
  - lexikai, szintaktikus, statikus szemantikai
  - például típushelyesség
- Futási hibák
  - dinamikus szemantikai
- A professzionális programfejlesztéshez:
  - minél előbb derüljön ki (inkább fordításkor)
  - szigorú nyelv (pl. erősen típusos)

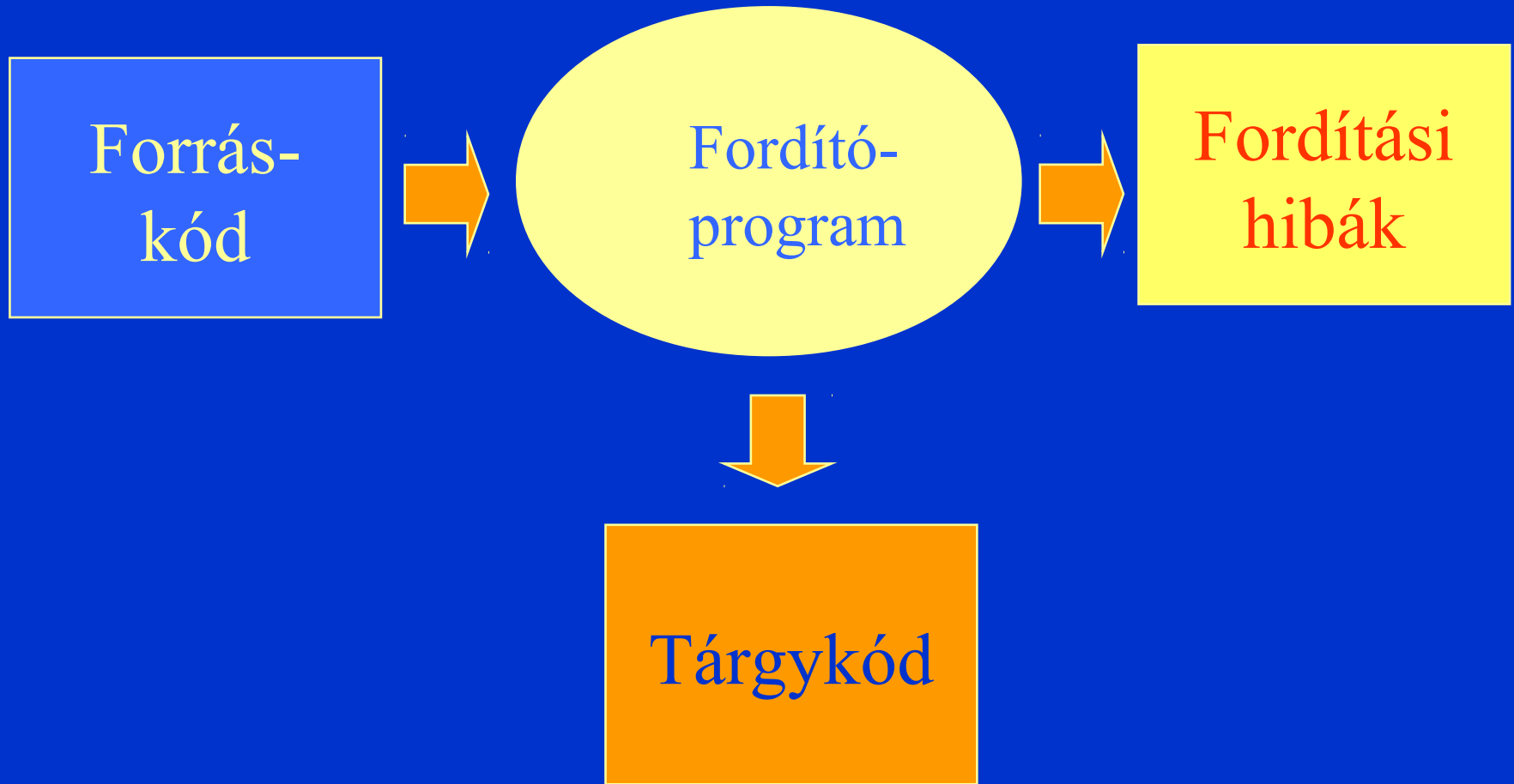
# Interpreter és fordítóprogram

- ▣ Az *interpreter* egy utasítás lefordítása után azonnal végrehajtja azt
- ▣ A *fordítóprogram* átalakítja a programot egy vele ekvivalens formára
  - a számítógép által közvetlenül végrehajtható forma
  - egy másik programozási nyelv

# Előnyök, hátrányok

- Az interpreter esetében közvetlenebb a kapcsolat a programozó és a program között
  - gyorsabb, egyszerűbb visszajelzés
  - általában kísérletezésre (pl. fejlesztésre) használható
  - gyakran pontosabb üzenetek a futási hibákról
- A lefordított programok „hatékonyabban futnak”
  - egyszer kell fordítani, sokszor lehet futtatni
  - az ellenőrzéseket csak egyszer kell megcsinálni
  - lehet optimalizálni

# Fordítás:



# Virtuális gép

- ▣ Java, .NET
- ▣ A forráskódot lefordítjuk egy univerzális tárgykódra (Java: bájtkód)
- ▣ Ez a tárgykód egy virtuális számítógép által végrehajtható forma
- ▣ A virtuális számítógép lényegében egy interpreter, de nem „forráskódot” értelmez, hanem ezt a „tárgykódot”



# Fordításkor

- ▣ A lefordítandó program a *forrásprogram*.
- ▣ A fordítás eredményeként kapott program a *tárgyprogram*.
- ▣ Az az idő, amikor az utasítások fordítása folyik, a *fordítási idő*.
- ▣ Az az idő, amikor az utasítások végrehajtása folyik, a *végrehajtási idő*.

# Fordítási egység

- ▣ *Fordítási egység vagy modul: a nyelvnek az az egysége, ami a fordítóprogram egyszeri lefuttatásával, a program többi részétől elkülönülten lefordítható.*
- ▣ Több modulból álló programok esetében a fordítás és a végrehajtás között: *a program összeszerkesztése.*
- ▣ FORTRAN

# Szerkesztés:



# A szerkesztési idő

- ▣ Általában a fordítással „egyidőben”
  - közvetlenül a fordítás után
  - futtatható program
  - static time
- ▣ Futási/végrehajtási időben (dynamic time)
  - nem feltétlenül készül futtatható program (Java)
  - nem feltétlenül kerül be minden a futtatható programba (dll, so)

# Futási idő

- ▣ A program betöltődik a memóriába
- ▣ Relatív címek feloldása
- ▣ Tényleges programvégrehajtás
  
- ▣ Dinamikus szerkesztés
- ▣ Java: bajtkód ellenőrzése
- ▣ Java: JIT fordítás

# A statikus és a dinamikus szerkesztés előnyei/hátrányai

## □ Statikus

- csak egyszer kell megcsinálni, nem minden futtatáskor

## □ Dinamikus

- megoszthatók nagy könyvtárak a programok között, kisebb méretű futtatott programok
- csak az szerkesztődik be, amire szükség van
- ez esetleg mégis csökkenti a végrehajtási időt
- verziókhöz könnyebben alkalmazkodó program
- gyakori futási hiba (könyvtár hiánya vagy rossz verziója miatt)

# Előfordító

- ▣ Forrásszöveg átalakítása
- ▣ Forrásszövegből forrásszöveget csinál
- ▣ Például a C/C++ előfordító:

#include

#define

#if, #else, #endif

- generatív programozás

#ifdef, #ifndef, #undef

(feltételes fordítás)

# Programegység és fordítási egység

- ▣ A *programegység* egy részfeladatot megoldó, tehát funkcionálisan összefüggő programrész.
- ▣ A *fordítási egység* egy önállóan kezelhető, tehát viszonylag zárt egység.
  - nem csak logikailag, hanem technikailag is darabolható a program
  - könyvtárak: újrafelhasználhatóság



# Fordítási egység a C/C++ nyelvekben

- Amit az előfordító előállít egy forrásfájlból
  - más forrásfájlok beillesztése
  - makrók feldolgozása
- Tipikusan: egy .c, illetve .cpp fájlba bekerülnek a hivatkozott (#include) fejállományok
- Globális változók, függvények, osztálydefiníciók, sablondefiníciók sorozata

# Fordítási egység az Adában (1)

- Például a főprogram
- Egy (paraméter nélküli) eljárás + a használt könyvtárak megnevezése (with utasítás)

```
with Ada.Text_IO;  
procedure Hello is  
begin  
    Ada.Text_IO.Put_Line("Hello");  
end Hello;
```

# Fordítási egység az Adában (2)

- Általában is lehet egy alprogram programegység definíciója a kapcsolatok megadásával

```
with Text_IO;  
procedure Kiír( S: String ) is  
begin  
    Text_IO.Put_Line(S);  
end Kiír;
```

```
function Négyzet( N: Integer )  
return Natural is  
begin  
    return N ** 2;  
end Négyzet;
```

# Program több fordítási egységből

```
function Négyzet( N: Integer ) return Integer is
begin
    return N ** 2;
end Négyzet;
```

---

```
with Ada.Integer_Text_IO, Négyzet;
procedure Kilenc is
begin
    Ada.Integer_Text_IO.Put( Négyzet(3) );
end Kilenc;
```

# Program több fordítási egységből

```
function Négyzet( N: Integer ) return Integer is
begin
    return N ** 2;
end Négyzet;
```

---

```
with Ada.Integer_Text_IO; with Négyzet;
procedure Kilenc is
begin
    Ada.Integer_Text_IO.Put( Négyzet(3) );
end Kilenc;
```

# Fordítási egységek kapcsolatai

- Ada: with utasítás
  - a fordító ellenőrzi, mit, hogyan használunk
  - például a használt alprogram paraméterezése
- C++: ?
  - közösen használt fejlécfájlok (.h)
  - csúf szerkesztési hibák
  - könnyebb hibát véteni
- Más nyelvek: export/import lista

# A programegységek részei

- **a specifikáció** tartalmazza azt az információt, ami más egységek felé látható kell legyen
  - *hogyan kell használni*
- **a törzs** tartalmazza az implementációs részleteket: ez **rejtett** más programegységek felé
  - *hogyan működik*

# A programegységek részei: példa

```
with Text_IO;
```

specifikáció



```
procedure Hello is
```

```
begin
```

```
    Text_IO.Put_Line("Hello");
```

```
end Hello;
```

törzs



# Csomag programegység

- Logikailag kapcsolatban álló entitások (alprogramok, típusok, konstansok és változók) gyűjteményeit definiálják
- Bonyolultabb szerkezetű, mint az alprogram
- Alprogram: végrehajtjuk  
Csomag: a komponenseit használjuk

# Csomag specifikációja és törzse

```
package A is
```

```
    ...
```

```
end A;
```

```
package body A is
```

```
    ...
```

```
end A;
```

# Csomag specifikációja

- Nem tartalmaz implementációkat (törzseket)
- Tartalmazhat például: alprogramdeklarációt

```
package Ada.Text_IO is
```

```
...
```

```
  procedure Put_Line( Item: in String );
```

```
...
```

```
end Ada.Text_IO;
```

# Csomag törzse

- Implementációkat (törzseket) is tartalmazhat

```
package body Ada.Text_IO is
```

```
  ...
```

```
  procedure Put_Line( Item: in String ) is
```

```
    ...
```

```
  end Put_Line;
```

```
  ...
```

```
end Ada.Text_IO;
```

# Csomagok különálló fordítása

- ▣ A specifikációja és a törzse is külön-külön fordítható
- ▣ Egy külön fordított csomag két fordítási egységet tesz majd ki (!)
- ▣ Ilyenek lesznek a sablonok is
- ▣ Az alprogramoknál egy fordítási egység van

# Csomag: specifikáció és törzs külön fordítható

- A csomagok használó programegységek fejlesztéséhez elég a csomag specifikációja
  - párhuzamos fejlesztés, team-munka
  - interfészek
- A kliens is fordítható, ha a specifikáció már le van fordítva
- Szerződés

# A GNAT specialitásai

- Minden fordítási egységet külön fájlba kell írni
  - a fájl neve megegyezik a programegység nevével
- Csomag specifikációja: .ads
- Csomag törzse (body): .adb
- Alprogram: .adb

# Könyvtári egység

- ▣ Külön fordított programegység
- ▣ Az Adában: 1 vagy 2 fordítási egység
  - pl. alprogram versus csomag
- ▣ Újrafelhasználhatóság
- ▣ Szabványos könyvtárak, saját könyvtárak



# Csomag (helyett) más nyelvekben

- ▣ C++: osztály, névtér
- ▣ Java: osztály/interfész, csomag
- ▣ Modula-2, Clean: module

# A use utasítás

- Csomag használata: a komponenseit használjuk
- Minősített névvel  
`Text_IO.Put_Line("Hello");`
- A minősítés elhagyható, ha:  
`use Text_IO;`
- Csak csomagra alkalmazható
  - Pascal with utasítása: rekordok komponenseit

# use utasítás nélkül

```
with Text_IO;  
procedure Hello is  
begin  
    Text_IO.Put_Line("Hello");  
end Hello;
```

# use utasítással

```
with Text_IO;  
use Text_IO;  
procedure Hello is  
begin  
    Put_Line("Hello");  
end Hello;
```

# Más nyelvekben use-szerű

C++: `using namespace`

Java: `import`

# Programegység beágyazása

- ▣ Ha nem akarom külön fordítani a használt programegységet
- ▣ Vagy könyvtári egységet csinállok a programegységből, vagy beágyazom
- ▣ Ada: bármilyen programegységet bármilyen programegységbe
- ▣ ALGOL 60 (blokkszerkezetes nyelv)

# Programegység beágyazása: példa

```
with Ada.Integer_Text_IO;
procedure Kilenc is
    function Négyzet( N: Integer ) return Integer is
    begin
        return N ** 2;
    end Négyzet;
begin
    Ada.Integer_Text_IO.Put( Négyzet(3) );
end Kilenc;
```

# Blokk utasítások egymásba ágyazása

```
declare
```

```
    ...
```

```
begin
```

```
    ...
```

```
        declare ... begin ... end;
```

```
    ...
```

```
end;
```



# Beágyazás a C++ nyelvben

- ▣ Blokk utasítások: `{ ... { ... } ... }`
- ▣ Programegységeknél: osztályba függvény  
`class A { int f( int i ){ return i; } };`
- ▣ Osztályba osztály
- ▣ Függvénybe függvény nem ágyazható
  - Nem nevezzük blokkszerkezetesnek
- ▣ C, Java stb.

# Mire jó a beágyazás?

- Ha egy programegység hatókörét szűkre akarjuk szabni
  - lokális, nem globális
- Speciális, nem akarjuk újrafelhasználhatóvá tenni
  - logikai indok
  - olvashatóság
  - egységbe zárás
  - bonyolultság kezelése
- Hatékonysággal kapcsolatos indokok

# Alprogram

- Progamegység
- Végrehajtás kezdeményezése: meghívással
  - vannak más „hívható egységek” is...
- Eljárás és függvény
- C jellegű nyelvek: csak „függvény”
  - esetleg void visszatérési értékkel

# Eljárások és függvények

- ▣ Az *eljárások* általában a változók által kifizített téren (állapottéren) vagy a program környezetén elvégzendő transzformációkat adnak meg.
- ▣ A *függvények* valamilyen értéket állítanak elő, de transzformációt nem végeznek. Sem a program változóinak értékére, sem a program környezetére nincsenek semmilyen hatással: a függvényeknek nincs *mellékhatásuk*. (Elméletben!)

# Ada függvény

```
function Faktoriális ( N: Natural ) return Positive is
  Fakt: Positive := 1;
begin
  for I in 1..N loop
    Fakt := Fakt * I;
  end loop;
  return Fakt;
end Faktoriális;
```

# Ada eljárás

```
procedure Cserél ( A, B: in out Integer ) is
    Temp: Integer := A;
begin
    A := B;
    B := Temp;
end Cserél;
```

# Névválasztás

- Eljárás végrehajtása: utasítás.  
Eljárás neve: ige.

**Egyenest\_Rajzol(Kezdôpont,Végpont);**

- Függvény végrehajtása:  
kifejezés értékének meghatározása.  
Függvény neve: főnév vagy melléknév.

**if Elemek\_Száma(Halmaz) > 0 then ...**

# Paraméterek, visszatérési érték

- Információ átadása / átvétele alprogramhívásnál:
  - paramétereken keresztül
  - visszatérési értéken keresztül
  - nem-lokális változón keresztül
- Paramétereknél: az információ áramlása
  - Merre: a paraméterek módja (Ada)
  - Hogyan: a paraméterátadás technikája (paraméterátadás módja)
- Alprogram hívásakor a *formális* paramétereknek *aktuális* paramétereket feleltetünk meg.



# Aktuális és formális paraméter

```
function Faktoriális ( N: Natural ) return Positive is
```

```
  Fakt: Positive := 1;
```

```
begin
```

```
  for I in 1..N loop
```

```
    Fakt := Fakt * I;
```

```
  end loop;
```

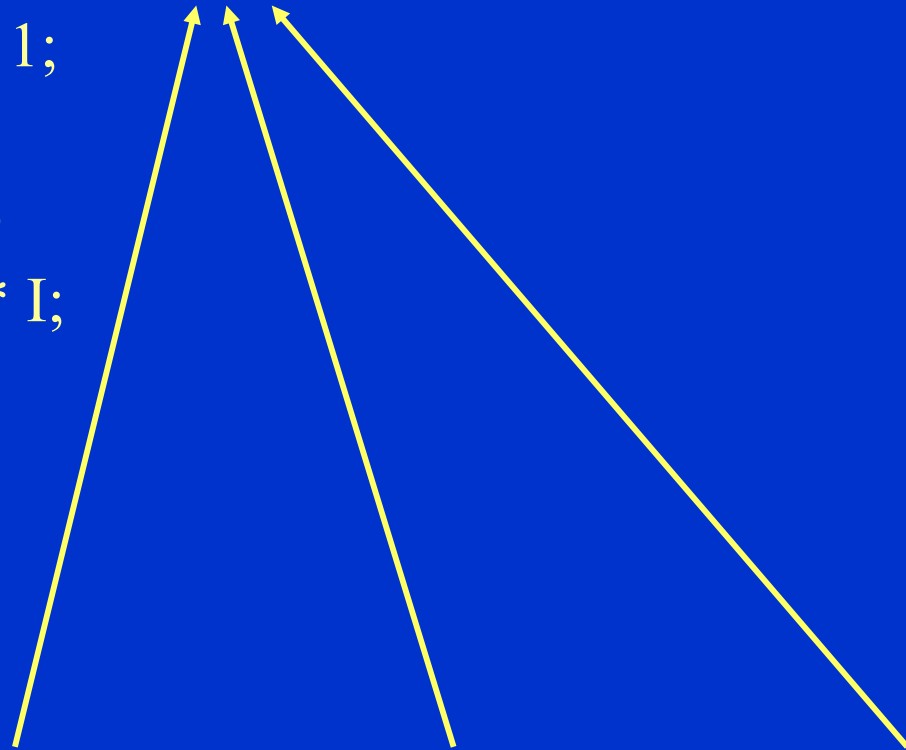
```
  return Fakt;
```

```
end Faktoriális;
```

```
N_Alatt_K :=
```

```
  Faktoriális(N) / ( Faktoriális(K) * Faktoriális(L-K)
```

```
)
```



# Visszatérés: return

- A függvények visszatérési értékét és annak típusát a **return** kulcsszó után kell megadni.
- A típusra nincs megkötés
- A függvénynek tartalmaznia kell (egy vagy több) **return** utasítást is.  
(**Program\_Error**, ha nem azzal ér véget!)
- Paraméter nélküli **return** utasítás eljárásokban állhat: hatására az eljárás véget ér.

# Formális paraméterlista

```
procedure Szia_Világ
```

```
function Maximum ( X: Integer; Y: Integer )  
                    return Integer
```

```
function Maximum ( X, Y: Integer )  
                    return Integer
```

```
procedure Cserél ( A, B: in out Integer )
```

# Paraméterek típusa

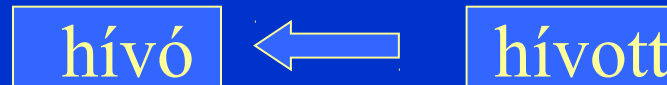
- Az aktuális és a formális paraméter típusának meg kell egyeznie
  - fordítás közben ellenőrzött
- Paraméterátadáskor ellenőrzésre kerül az is, hogy az átadott értékek megfelelnek-e az altípus-megszorításoknak.
  - futási időben ellenőrzött

# A paraméterek módja

- Az **in** módú: az *alprogramba* juttat információt a hívóból



- Az **out** módú: az alprogramban kiszámolt értéket a hívónak át tudjuk adni



- Az **in out** módú:

- híváskor információt adnak az alprogramnak a hívótól
- az alprogram befejeződésekor információt adnak a hívónak az alprogramtól.



# Példák

```
procedure Put ( Item: in Integer )
```

```
procedure Közös ( A, B: in Positive;  
                  Lnko, Lkkt: out Positive)
```

```
procedure Cserél ( A, B: in out Integer )
```

# Mit lehet tenni velük

- ▣ Egy **in** típusú formális paraméternek nem adhatunk értéket, csak olvashatjuk.
- ▣ Egy **out** módú paramétert lehet írni, és ha már kapott valamilyen értéket az alprogramon belül, lehet olvasni is.
- ▣ Egy **in out** módú paraméter értékét olvashatjuk és írhatjuk is.
- ▣ C++: `const`, Modula-3: `READONLY`

# 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;
```



# Helyes

```
procedure Közös (   A, B: in Positive;
                   Lnko, Lkkt: out Positive )
is
    X: Positive := A;
    Y: Positive := B;
begin
    while X /= Y loop
        if X > Y then X := X - Y; else Y := Y - X; end if;
    end loop;
    Lnko := X;
    Lkkt := A * B / Lnko;
end Közös;
```

# Helytelen

```
procedure Közös (   A, B: in Positive;
                   Lnko, Lkkt: out Positive )
is
begin
    Lkkt := A * B;
    while A /= B loop
        if A > B then A := A - B; else B := B - A; end if;
    end loop;
    Lnko := A;
    Lkkt := Lkkt / Lnko;
end Közös;
```

# Helytelen tervezés

```
procedure Közös (   A, B: in out Positive;
                   Lnko, Lkkt: out Positive )
is
begin
    Lkkt := A * B;
    while A /= B loop
        if A > B then A := A - B; else B := B - A; end if;
    end loop;
    Lnko := A;
    Lkkt := Lkkt / Lnko;
end Közös;
```

# Mi lehet aktuális paraméter:

- ▣ Egy **in** paraméternek átadhatunk egy tetszőleges kifejezést (például egy változót is): a kifejezés értéke lesz az aktuális paraméter.
- ▣ Egy **out** vagy **in out** paraméterként viszont csak egy „balértéket” (pl. változót) adhatunk át: ebbe a balértékbe kerül majd az alprogram által kiszámított érték (illetve **in out** mód esetén ez a balérték tartalmazza a bemenő paraméterértéket is).

# Hívások

Közös(A,A+42,X,Y);	-- helyes
Közös(Faktoriális(5),42,X,Y);	-- helyes
Közös(30,12,20,10);	-- helytelen
Cserél(X,Y);	-- helyes
Cserél(2,6);	-- helytelen

# Paraméter alapértelmezett módja: **in**

```
procedure Egyenest_Rajzol  
    ( Kezdôpont, Végpont: Pont )
```

- ▣ Mindkét paraméter in módú
- ▣ Eljárásoknál inkább írjuk ki...

# Függvényparaméterek módja

- Függvények formális paramétere csak **in** módú lehet!
- Csak számoljon ki egy értéket, és adja vissza...
- Nem is szoktuk kiírni az in szócskát...

# Rekurzió

- Közvetlenül vagy közvetve önmagát hívó alprogram
- A ciklussal „egyenértékű”
- Elágazás van benne!

```
function Faktoriális ( N: Natural ) return Positive is
begin
    if N > 1 then return N * Faktoriális(N-1);
    else return 1;
    end if;
end Faktoriális;
```