

Típusabsztrakciók támogatása

Procedurális- vagy adatabsztrakció?

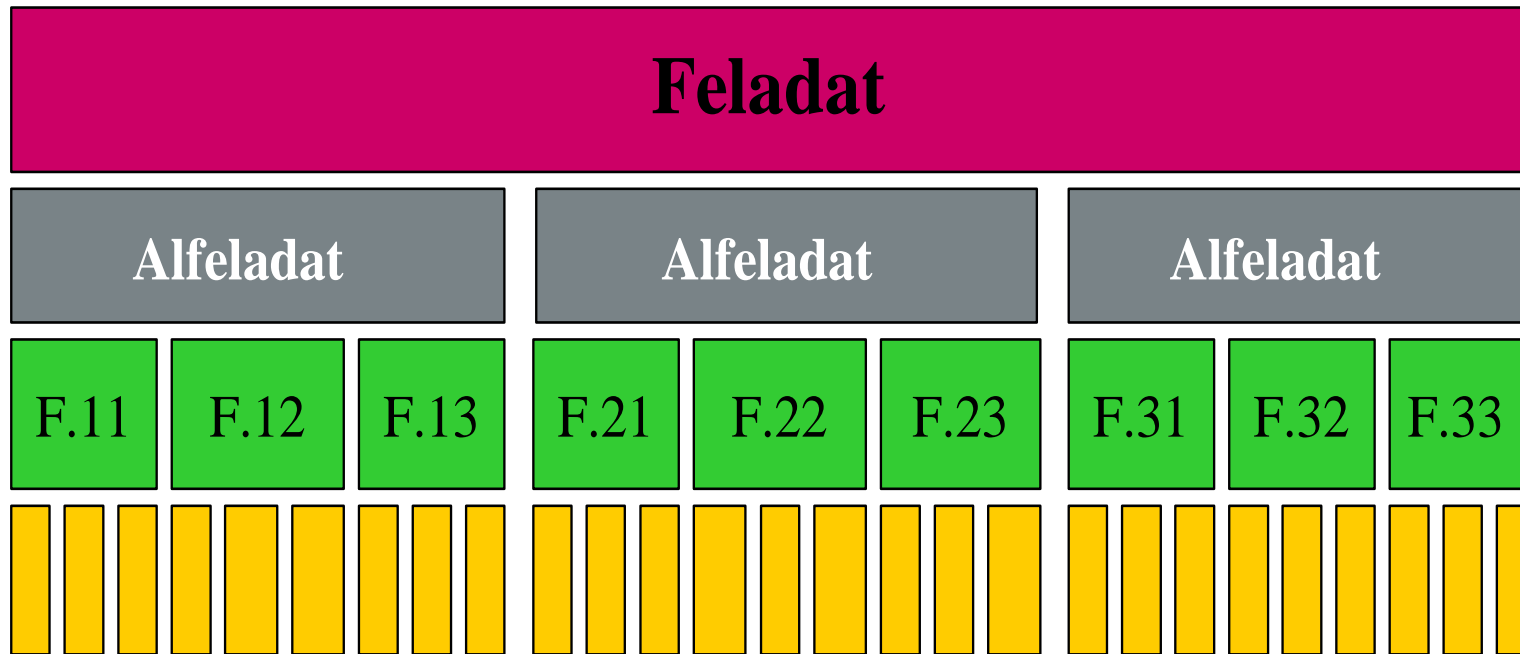
- Egy szoftver rendszer mindig végrehajt bizonyos **tevékenységeket** bizonyos **adatokon.**

A tervezés központi kérdése, hogy a rendszer felépítését mire **alapozzuk**:

- a **végrehajtandó tevékenységekre,**
- vagy**
- az **adatokra?**

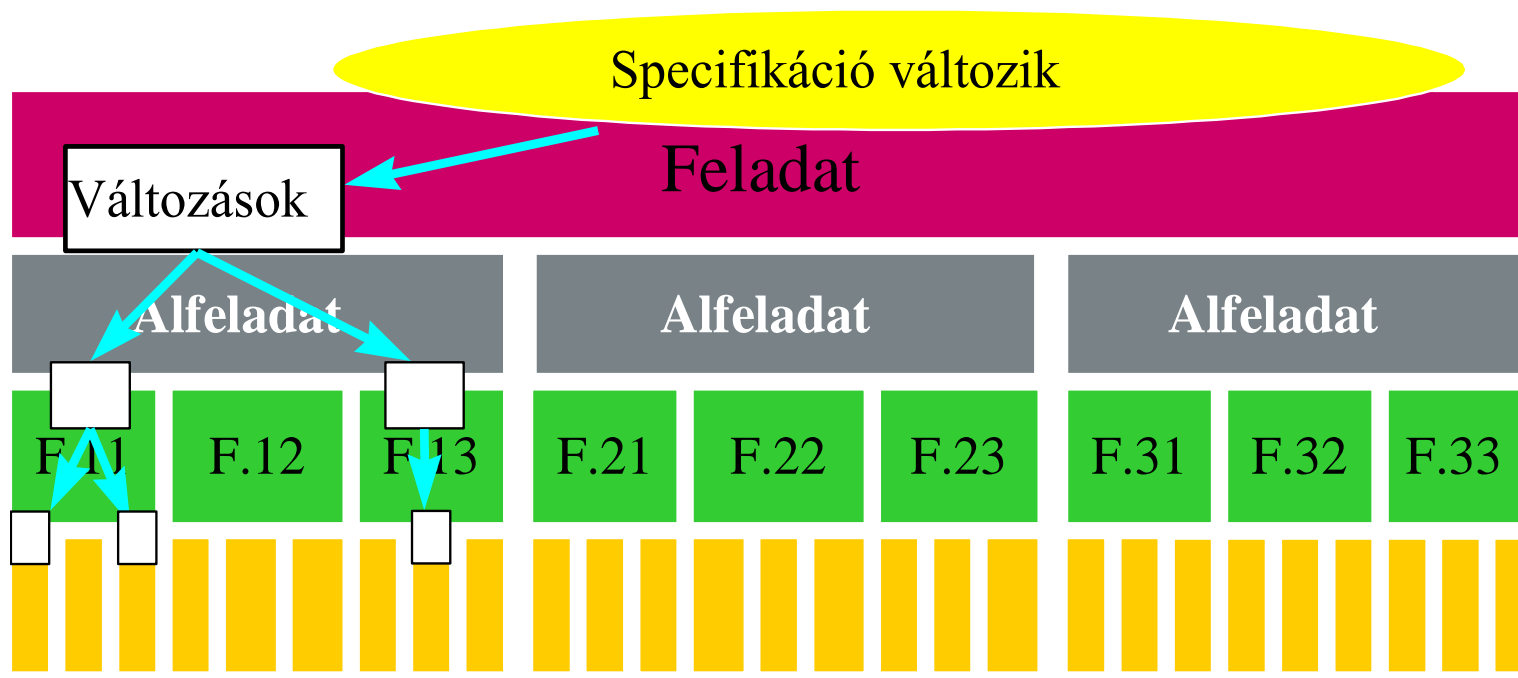
Procedurális absztrakció

Top-down megoldás



A megközelítés hátránya: ha változik a specifikáció.

Mivel egy alprogram specifikáció a magasabb szintű specifikációtól függ, így a változás tovább gyűrűzik lefelé, és végül egy egész kis változásnak nagyon nagy hatása (és költsége) lehet.

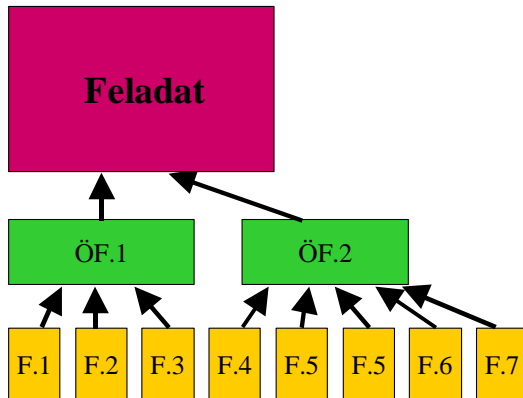


A specifikáció változásának hatása

Adatabsztrakció

- Ha elég magas szintről analizáljuk a problémát, úgy tűnik, a rendszerek jobban jellemezhetőek hosszú távon **objektumaikkal**, mint a rájuk alkalmazott tevékenységekkel.
- Ezt a megközelítést választva, először megpróbáljuk jellemezni az objektumokat, és az **objektumok osztályait (~az adattípusokat)** amelyek szerepet játszanak a rendszerben. Az új adattípusokat a már meglévők felhasználásával tervezzük – ez a **bottom-up tervezés**. Ez azt jelenti, hogy az **elérhető komponensek** szintjéről indulunk, abból építkezünk.
- Ezután oldjuk meg a problémát.

Alulról felfelé építkezés



Típus a programozó szemszögéből

- Típus-specifikáció („mit”)
 - alaphalmaz: a valós világ minket érdeklő objektumainak halmaza
 - specifikációs invariáns (I_S) - ezt a halmazt szűkíti
 - típusműveletek specifikációja
- Típus megvalósítás („hogyan”)
 - Reprezentációs függvény
 - Típus invariáns
 - Típusműveletek megvalósítása

A specifikáció és a típus kapcsolata

specifikáció szintje

reprezentáció szintje

az F művelet specifikációja

F

Domain_F

Range_F

ρ

S

Domain_S

Range_S

az F művelet implementációja
az S program

Elvárások és eszközök

- *Elvárások* a programozási nyelvekkel szemben
- Absztrakt típusok megvalósításának *eszközei*

Elvárások a programozási nyelvekkel szemben

- **Modularitás**

az egyes típusokat **önálló fordítási egységekben** lehessen megvalósítani!

Ez biztosítja a típusok újrafelhasználhatóságát valamint a hatékony programfejlesztést, hiszen az egyes modulok könnyedén átvihetők más programokba, és a különböző egységeket más-más programozó is fejlesztheti, nem zavarva egymás munkáját.

- **Adatrejtés**

a nyelv támogassa a **reprezentáció elrejtését**. Ezen eszköz segítségével a nyelv maga biztosítja, hogy az adott típus használója csak a specifikációban megadott tulajdonságokat használhassa ki.

Ez a megszorítás lehetővé teszi a reprezentáció, illetve az implementáció megváltoztatását anélkül, hogy a változások a programban felfelé gyűrűznének.

- **Konzisztens használhatóság**

A felhasználói és a beépített típusok ne különbözzenek a használat szempontjából!
A típusokat minél inkább a valós világban megszokott, “természetes” módon lehessen kezelni!

- **Generikus programsémák támogatása.**

A programozó lehetőleg minél általánosabban írhasssa meg programjait!

A nyelv adjon lehetőséget az ismétlések minimalizálására, nem csak a közvetlen kódismétlések elkerülésére, hanem a magasabb szintű megoldási struktúrák többszörös megírásának elkerülésére.

Ez nagyban javítja a kód olvashatóságát és karbantarthatóságát.

- **Specifikáció és implementáció szétválasztása külön fordítási egységbe**

Ekkor az adott típust használó más modulok a típus specifikáció birtokában elkészíthetők, függetlenül a tényleges implementációtól.

- **Modulfüggőség kezelése**

A fordító program kezelje maga a modulok közötti relációkat (egyik használja a másikat stb.).

Absztrakt típusok megvalósításának eszközei

- **Modulokra bontás**

A professzionális használatra szánt programozási nyelvek mindegyikében megjelenik a modularizáció támogatása. A modernebb nyelvekben a modularizáció alapját egyre inkább a típusokra bontás jelenti, azaz egy modul egy típust implementál.

Teljesen ezen az alapon csak kevés nyelv működik -

- sokszor van szükség “alprogram könyvtárak”-ra.
- szükség lehet csak implementációs célokat szolgáló típusok megvalósítására is, amelyeket ilyenkor lehetőség szerint az azt használó adattípus moduljában rejtünk el.

- **A reprezentáció elrejtése**

Az adatrejtés támogatására a nyelvek gyakran az összetett típusok komponenseinek láthatóságát szintekre bontják, ezek meghatározzák, hogy pontosan kik férhetnek hozzá az adott komponenshez.

Leggyakrabban három szintű:

nyilvános (public) – az adott komponens mindenki számára látható

védett (protected) – az adott komponens csak a leszármazottak számára látható

privát (private) – a reprezentáció teljesen rejtett része, csak a műveletek implementációjában használható komponensek

- Típus vagy objektum szinten szabályoz-e?
(pl. C++ versus SmallTalk)
- Vannak olyan nyelvek ahol egyáltalán nincs ilyen jellegű szabályozás ☹️
- Egyes nyelvekben (például az Eiffelben) a láthatóság még ennél is finomabban szabályozható, a típus megvalósításakor rendelkezhetünk arról, hogy mely osztály (és leszármazottai) férhessenek hozzá az adott komponenshez.

```
class A
```

```
  feature {B, C}
```

```
    X: INTEGER;
```

```
  feature{ANY}
```

```
    make( p_name : STRING ) is
```

```
      require
```

```
        p_name /= ""
```

```
      do
```

```
        name := p_name ....
```

```
  feature{NONE}
```

```
    Y: ARRAY[INTEGER];
```

```
end
```

B és C látja (és utódaik)

public

private

public

CLU:

```
complex = cluster is newcomplex, re, im, add, addreal, sub, subreal,  
          div, divreal, mul, mulreal, sqrt, sqrtreal, abs, phi, minus  
rep = struct[ r : real, i : real ] % description of representation  
% implementation of the operations  
newcomplex = proc (nr: real, ni: real) returns ( cvt )  
  return ( rep$_(r: nr, i: ni) )  
end newcomplex  
re = proc ( c : cvt ) returns ( real ) return ( rep$get_r( c ) )  
end re  
im = proc ( c : cvt ) returns ( real ) return ( rep$get_i( c ) )  
end im  
add = proc ( c1 : cvt, c2 : cvt ) returns ( cvt )  
  return ( rep$_{re : rep$get_r(c1) + rep$get_r(c2),  
              im : rep$get_i(c1) + rep$get_i(c2)} )  
end add  
...  
end complex
```

private

- **Specifikáció és implementáció szétválasztása**

Azon nyelvekben, melyek támogatják az “egy modul egy típus” elvet, néha lehetőség van a típusspecifikációnak az implementációtól külön, önálló fordítási egységben történő leírására. Ez segíthet abban, hogy az egyes modulok egymástól függetlenül elkészíthetők legyenek.

A C/C++ nyelvekben a specifikációt fizikailag be kell másolni minden olyan fordítási egységbe, amely az adott típust használni akarja, így persze itt nem beszélhetünk igazi szétválasztásról.

A bemásolás megkönnyítésére a specifikáció egy külön, speciális forrásfájlban (header fájl) leírható és az előfordító segítségével azt beemelhetjük a megfelelő fordítási egységekbe. Ha egy típus specifikációját többször is beírjuk egy fordítási egységbe, az hibát jelent, így ennek kivédéséről a header fájl megírásakor a programozónak gondoskodnia kell.

```
typedef double Angle;  
class Complex {  
    public:  
        Complex(double r=0, double i=0){ R = r; I = i;}  
        Complex operator =(Complex z){  
            R = z.R; I = z.I; return *this; }  
        Complex operator +(Complex z) {  
            return Complex(R+z.R,I+z.I);}  
        Complex operator +(double x) { return Complex(R+x,I);}  
        Complex operator *(Complex z);  
        Complex operator *(double x);  
        double Re();  
        double Im();  
        double Abs();  
        Angle Phi(); ...  
    private:  
        double R;  
        double I;  
}
```

.....

Complex operator + (double x, Complex z)

{

return z+x

}

Vagy: friend

.....

```
#include "complex.h"
```

```
Complex Exp(Complex z, double eps = 0.0001)
```

```
{
```

```
    Complex zi = Complex(1.0);
```

```
    Complex sum;
```

```
    double i = 1.0;
```

```
    while(zi.Abs() >= eps )
```

```
    {
```

```
        sum = sum+zi;
```

```
        i += 1.0;
```

```
        zi = (zi*z)/i;
```

```
    }
```

```
    return sum;
```

```
}
```


Más nyelvekben (például Eiffel) a fizikai szétválasztás nem lehetséges, a fejlesztő eszköz támogatja a kód többszintű “nézetét”, így a felhasználás szempontjából lényegtelen részletek eltakarhatóak.

A Java, C# stb. nyelvekben a specifikáció és implementáció összemosódik. Segítséget a dokumentációs lehetőségek jelentenek, amelyek a megfelelően dokumentált programkódból elő tudják állítani a specifikáció szöveges leírását.

- **Modulfüggőség kezelése**

Egy program legmagasabb szintű építőkövei a modulok. A program működése ezen modulok interakciója.

Minden modul igényel szolgáltatásokat és segítségükkel más szolgáltatásokat valósít meg, így a modulok között egyfajta függőségi reláció alakul ki, s egy modul megváltozása esetén szükségessé válhat a tőle függő modulok újrafordítása.

Némelyik programozási nyelv (például a C vagy C++) teljes egészében a programozóra bízta ezen függőségek kezelését, minden fordítási egységet önállóan kezel. Éppen ezért vannak speciális eszközök (pl. make), amelyek kizárólagos feladata ennek a feladatnak a megkönnyítése. Ezek a megoldások nem tökéletesek, előfordul, hogy túl sokszor fordítanak újra valamit, vagy éppen nem veszik észre az újrafordítás szükségességét stb.

Más nyelvekben a függőségek kezelése a fordító program feladata. Az Ada nyelvben például a with utasítással kell megadnunk, hogy milyen más fordítási egységektől függ a szóban forgó modul. Ez garantálja azt, hogy a modul fordítása előtt mindazon modulok specifikációs része lefordításra kerül (ha az szükséges), amelyektől az adott modul függ.

- **Konzisztens használat**

- Ne tegyen különbséget a beépített és a programozó által definiált típusok között a használat szempontjából! Ugyanúgy lehessen összetett típusokat (tömböket, rekordokat stb.) definiálni a segítségükkel, ugyanúgy lehessen változókat definiálni a saját típusokkal stb.
 - ⇒ az új típust be lehessen illeszteni a nyelv logikájába. Ha például az adott nyelvben az a konvenció, hogy egy típust a Read művelet olvas be, akkor fontos, hogy a saját típusokhoz is definiálhasson a programozó egy Read nevű műveletet, azaz legyen lehetőség a Read azonosító *túlterhelésére* vagy *átlapolására*.
- Egy azonosító *túlterhelése* vagy *átlapolása* (overloading) azt jelenti, hogy a programszöveg egy adott pontján az azonosítónak több definíciója is érvényben van.
- Speciálisan az *operátor-túlterhelésnek* nagy jelentősége van abban, hogy a felhasználói típusokat természetes használatuknak megfelelően használhassuk.

Kérdések:

- Saját adattípus önálló fordítási egységként megvalósítható?
- Specifikáció és implementáció különválasztható?
- Reprezentáció elrejtése megvalósítható?
- Milyen láthatósági szintek vannak?
- Van-e azonosító túlterhelés/ operátor túlterhelés/ free operátor?
- Beépített típusokkal megegyező módon használható?