

7. előadás

Programozás-elmélet

Egy program/algorithmus adatokat alakít át:

input adatok \longrightarrow közbülső adatok \longrightarrow output adatok.

Alapfogalom

- elemi adattípus
- összetett adattípus, vagy adatszerkezet. (Az összetett adattípusok némi egyszerűsítéssel bizonyos típusú adatok együtteseivel valamilyen összefüggéssel. A két alapfogalom között nincs éles határ (van amit ide-is, oda is sorolnak).

Megjegyzések:

- 1 Számos axiomatikus felépítés létezik, de nincs általánosan elfogadott.
- 2 Leginkább a program-, vagy metanyelvekhez kötődő leírásokat használjuk.
- 3 Az adattípusok, adatszerkezetek géptől és programnyelvtől függenek (implementálásfüggők).
- 4 Az adattípusokhoz hozzá kell érteni a velük végezhető műveleteket is.
- 5 Vannak alaptípusok és belőlük létrehozható bonyolultabb, un. strukturált, vagy összetett típusok. (Pascal nyelvvel kezdve). Ezek már adatszerkezeteknek tekinthetők.

Legyen L egy programnyelv, D pedig a nyelvben definiálható adatok halmaza. Tetszőleges $d \in D$ adatnak pontosan egy meghatározott típusa van. Ezért a D halmaz felbontható

$$D = D_{t_1} \cup D_{t_2} \cup \dots$$

alakban, ahol $t \neq r$ esetén $D_t \cap D_r = \emptyset$ és $T = \{t_1, t_2, \dots\}$ az L nyelvben megengedett típusok azonosítóiból álló halmaz. Eszerint az L nyelv t típusú adatainak halmaza

$$D_t = \{d \mid d \in D, \text{ típus}(d) = t\}.$$

Legyen F az L programnyelv műveleteinek halmaza. Ezek a műveletek lehetnek aritmetikai, logikai, konverziós és egyéb műveletek. Minden $f \in F$ művelet egy

$$f : D_{t_1} \times D_{t_2} \times \dots \times D_{t_n} \rightarrow D_{r_1} \times D_{r_2} \times \dots \times D_{r_m}$$

alakú leképezés. Így a programnyelvet a (D, F) pár adja meg.



Adattípusok, adatszerkezetek megadására az alábbi közelítést választjuk:

- ① Alap adattípusok.
- ② Strukturált, vagy összetett adattípusok.
- ③ Mutató típus.

A strukturált, vagy összetett típusokat az egyszerű (és/vagy összetett) típusokból képezzük valamilyen konstrukciós elvvel.

Definíció

A t_1, \dots, t_n típusokból képezett $t \in T$ típust a

$$C : D_{t_1} \times D_{t_2} \times \dots \times D_{t_n} \rightarrow D_t$$

konstrukciós függvény (konstruktor) és az

$$S_i : D_t \rightarrow D_{t_i} \quad (i = 1, \dots, n)$$

szelekciós függvény jellemzi.

A $t \in T$ típusú adatokat a C leképezés értékkészlete adja, azaz

$$D_t = \{C(d_1, \dots, d_n) \mid d_1 \in D_{t_1}, \dots, d_n \in D_{t_n}\}.$$

Ha $d \in D_t$, akkor $S_i(d)$ adja meg a t -típusú adat t_i -típusú komponensét (összetevőjét). A C és S_i függvényeknek ki kell elégíteniük a következő szabályokat:

$$S_i(C(d_1, \dots, d_n)) = d_i \quad (d_1 \in D_{t_1}, \dots, d_n \in D_{t_n})$$

és

$$C(S_1(d), \dots, S_n(d)) = d \quad (d \in D_t).$$

Legfontosabb adattípusok:

Elemi adattípusok

- Egyszerű (v. skalár, v. megszámozható) adattípus
- Szabványos elemi adattípusok
 - logikai (Pascal nyelvben: Boolean)
 - karakter (Pascal nyelvben: char)
 - egész (Pascal nyelvben: integer)
 - valós (Pascal nyelvben: real)

Struktúrált adattípusok

- tömb
- rekord
- egyesítés
- halmaz
- sorozat
- rekurzív típus (nem foglalkozunk vele)

A tömb típus a lineáris algebrából ismert vektor és mátrix fogalom megfelelője. Ennek megfelelően a tömb típus definíciója (konstrukciója) igen egyszerű.

Legyen T_0 egy már definiált típus. A

$$T_0^n = \underbrace{T_0 \times T_0 \times \dots \times T_0}_n$$

direkt szorzat elemeit (rendezett elem n -eseket) tekintjük n (hosszúságú) T_0 típusú tömböknek (vektoroknak). A T_0 típusú tömbök (adatok) száma: $|T_0|^n$.

A konstrukciós függvény:

$$x_1, x_2, \dots, x_n \in T_0 \longrightarrow (x_1, \dots, x_n) \in T_0^n.$$

A szelektor:

$$(x_1, \dots, x_n) \in T_0^n \xrightarrow{x[i]} x_i \in T_0.$$

A T_0 alaptípus maga is lehet tömb. Pl. kétdimenziós T_0 típusú tömböt ($m \times n$ mátrixot) a T_0^n tömb m -szer önmagával vett direkt szorzatával képezhetünk:

$$T_0^{m \times n} = \underbrace{T_0^n \times T_0^n \times \dots \times T_0^n}_m.$$

Ennél a definíciónál némileg bonyolultabb a következő - a Pascal nyelvhez kötődő - definíció.

Legyen I a valós, vagy egész típust kivéve egy megszámozható, vagy részintervallum típus, T_0 pedig tetszőleges alaptípus. Az I indexhalmazú T_0 típusú tömb Pascal definíciója:

type $T = \text{array } I \text{ of } T_0$

Itt a T típusú A tömböt az

$$A : D_I \rightarrow D_{T_0}$$

leképezéssel, pontosabban ennek értékészletével azonosítjuk. Tehát a T típus az $D_I \rightarrow D_{T_0}$ leképezések halmazaként is felfogható. Legyen $I = \{i_1, i_2, \dots, i_n\}$. Ekkor az A leképezés értékészlete

$$\{A[i_1], A[i_2], \dots, A[i_n]\},$$

ahol $A[i]$ az A értéket jelöli az $i \in I$ elemen. Az A tömböt az

$A[i_1]$	$A[i_2]$...	$A[i_n]$
i_1	i_2		i_n

alakban is ábrázolhatjuk.

Tekintve, hogy I rendezett és megszámlálható, a T tömb típust azonosíthatjuk az $T_0^{|I|}$ halmazzal is, ami éppen a tömb első meghatározásának felel meg.

Példák

```
type A = array [1..20] of integer
type alkalmazott = (Tanaka, Nakamura, Kato, Yamamoto);
   jovedelem = array [alkalmazott] of integer
```

Legyen $a_k = A[i_k]$ ($k = 1, \dots, n$). Ekkor a T típusú A tömböt az

$$A = T(a_1, \dots, a_n) = T(A[i_1], \dots, A[i_n]) = (A[i_1], \dots, A[i_n])$$

formában írhatjuk fel. A $T : D_{T_0^n} \rightarrow D_T$ függvényt *tömbkonstruktor*nak nevezzük.

A konstruktor inverz művelete a *szelektor*, amely a tömb egyes komponenseit választja ki:

$$A[i]$$

az $i \in I$ komponensnek megfelelő érték, $[i] : D_T \rightarrow D_{T_0}$
indexfüggvény,

$$T(a_1, \dots, a_n)[i] = a_i.$$

Az i index kifejezés kiértékelésével is megkapható. Adott i index esetén az i -edik komponens értékét megváltoztathatjuk:

$$A[i] := a$$

ahol a egy T_0 típusú adat.

Példa

A *jovedelem* típus esetén a *Kato* indexű elem/komponens:
 $A[Kato]$.

A tömb típus

Tömbtípusok összetevői maguk is lehetnek strukturáltak. Egy tömbváltozót, amelynek komponensei szintén tömbök, *mátrixnak* nevezünk. Legyen l_1, l_2, \dots, l_n a valós, vagy egész típust kivéve egy megszámozható, vagy részintervallum típus, T_0 pedig tetszőleges alaptípus. Az n dimenziós tömb típust a

type $T = \text{array } [l_1] \text{ of array } [l_2] \text{ of } \dots \text{ of array } [l_n] \text{ of } T_0$

vagy az ekvivalens

type $T = \text{array } [l_1, l_2, \dots, l_n] \text{ of } T_0$

előírás definiálja.

Ha A egy T típusú tömb, akkor az

$$A : D_{l_1} \times D_{l_2} \times \dots \times D_{l_n} \rightarrow D_{T_0}$$

leképezés értékészletével azonosítjuk.

A tömb típus

Az A tömb egy elemét $A[i_1, i_2, \dots, i_n]$ formában adjuk meg, ahol $i_1 \in I_1, i_2 \in I_2, \dots, i_n \in I_n$. Ez ugyanaz mint a szelektorok egymásután fűzésével kapott alak: $A[i_1][i_2] \dots [i_n]$.

Példák

$T = \text{array}[1..10] \text{ of array}[1..5] \text{ of real}$

$T = \text{array}[1..10, 1..5] \text{ of real}$

Az elnevezés eredete: $A = [a_{ij}]_{i,j=1}^{m,n}$ mátrix szokásos alakja:

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{bmatrix},$$

ahol a_{ij} az (i, j) indexű elem. Az $A = \text{array}[1..m, 1..n] \text{ of } T_0$ tömb ezzel analóg.

A rekord típus definíciója (konstrukciója) is egyszerű. Rekordoknak a

$$T = \underbrace{T_1 \times T_2 \times \dots \times T_n}_n$$

direkt szorzat elemeit (rendezett elem n -eseket) tekintjük. A T_i típushalmazok között lehetnek azonosak is, de az egyes komponenseket (mezőket) különbözőnek tekintjük.

A konstrukciós függvény:

$$x_1 \in T_1, x_2 \in T_2, \dots, x_n \in T_n \longrightarrow (x_1, \dots, x_n) \in T.$$

A szelektor:

$$(x_1, \dots, x_n) \in T \xrightarrow{x[i]} x_i \in T_i.$$

Legyen T_1, T_2, \dots, T_n típusazonosító, s_1, s_2, \dots, s_n pedig névazonosítók. A T_1, \dots, T_n típusokból álló rekord típus definíciója:

```

type  $T$  = record   $s_1 : T_1$ ;
                    $s_2 : T_2$ ;
                   ...
                    $s_n : T_n$ 
end

```

Az s_1, \dots, s_n azonosítók a rekord komponensek (mezők) nevei. A T típusú rekordok halmaza

$$D_T = D_{T_1} \times D_{T_2} \times \dots \times D_{T_n}.$$

Minden $d \in D_T$ felírható $d = (d_1, \dots, d_n)$ alakban, ahol $d_i \in D_{T_i}$. Ezt a tömbhöz hasonlóan ábrázolhatjuk:

d_1	d_2	...	d_n
s_1	s_2		s_n

Példák

```
type ido = record ora : 1..24
                  perc : 1..60
                  sec : 1..60
end
```

Megjegyzés: T_i lehet összetett típusú is.

Legyen $d_i \in D_{T_i}$ ($i = 1, \dots, n$). Ekkor a megfelelő T típusú d rekordot a

$$d = T(d_1, d_2, \dots, d_n) = (d_1, d_2, \dots, d_n)$$

konstruktor függvény adja meg. A rekord egyes komponenseit (mezőit) az

$$.s_i : D_T \rightarrow D_{T_i} \quad (i = 1, \dots, n)$$

szelektorfüggvények adják meg:

$$d.s_i = d_i$$

Teljesülnek a következő feltételek:

$$T(d_1, d_2, \dots, d_n).s_i = d_i, \quad T(d.s_1, d.s_2, \dots, d.s_n) = d.$$

Az s_i mező értékadása:

$$d.s_i := d_i$$

Példák

```
x.ora = 11;  
x.perc := 20;  
x.sec := 35
```

Megjegyzés

A tömb és rekord közötti azonosságok és különbségek:

- 1 Tömb esetén $T_1 = T_2 = \dots = T_n = T_0$
- 2 A tömb indexei rendezett típusúak és így adott sorrendben feldolgozhatók. A rekord komponensei rendezetlenek és nem formálnak egy adott típust.
- 3 A tömb és a rekord asszociatív adatszerkezetek.

Legyen A és B két nemüres halmaz. Az A és B halmazok diszjunkt egyesítése

$$A \oplus B = \{(s, 1) \mid s \in A\} \cup \{(s, 2) \mid s \in B\}.$$

Legyen T_1 és T_2 két adattípus, t_1 és t_2 a típusok azonosítói. A két típus T egyesítése a $t_1 : d_1$ és $t_2 : d_2$ ($d_1 \in D_{T_1}$, $d_2 \in D_{T_2}$) párokból áll. Formális deklarációja:

```

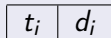
type T = union  t1 : T1;
                t2 : T2
end

```

Tehát

$$D_T = \{t_1 : d_1 \mid d_1 \in D_{T_1}\} \cup \{t_2 : d_2 \mid d_2 \in D_{T_2}\}.$$

A T egyesített típus egy elemét a következőképpen ábrázolhatjuk:



Példa:

```

type coordinate1 = record
    x, t : real
end
type coordinate2 = record
    r : real;
    θ : angle
end
type coordinate = union
    Cartesian : coordinate1;
    Polar : coordinate2
end
  
```

Az egyesítés egy lehetséges Pascal megvalósítása:

```

type      ckind = (Cartesian, Polar)
         coordinate = record ckind of
                               Cartesian : (x, y : real);
                               Polar : (r : real;  $\theta$  : angle)
         end
  
```

Megjegyzés:

Az egyesítés kettőnél több komponensre is kiterjeszthető. Az union szerkezet nem Pascal utasítás. A Pascalban a szerkezetet váltakozó rekordnak hívják (case utasítással valósítják meg).

Legyen $d \in D_T$. Két eset lehetséges: d vagy $t_1 : d_1$ ($d_1 \in D_{T_1}$), vagy $t_2 : d_2$ ($d_2 \in D_{T_2}$). Ennek megfelelően a T konstrukciós függvényt két részletben adhatjuk meg: $T = t_1$, vagy $T = t_2$, ahol $t_i : D_{T_i} \rightarrow D_T$ ($i = 1, 2$). A $d_i \in D_{T_i}$ értékhez a $t_i : d_i \in D_T$ pár kerül hozzárendelésre. A

$$.t_i : D_{T_i} \rightarrow D_T \quad (i = 1, 2)$$

szelektor függvényeket a következőképpen adhatjuk meg:

$$d.t_1 = \begin{cases} d_1, & \text{ha } d = t_1 : d_1 \\ \text{definiálatlan egyébként} \end{cases} \quad d.t_2 = \begin{cases} \text{definiálatlan egyébként} \\ d_2, & \text{ha } d = t_2 : d_2 \end{cases}$$

A fenti definíciókkal teljesülnek a

$$d.t_i = (t_i : d_i).t_i = d_i \quad (d_i \in D_{T_i})$$

$$t_i : (d.t_i) = t_i : d_i = d \quad (d \in D_T, d.t_i \text{ definiált})$$

feltételek.

Jelölje $[\]$ az üres halmazt, $[a..b]$ részintervallum típusú halmazt, $[a, b, c, d, \dots]$ felsorolással megadott halmazt. A halmaz típus egy megadott T_0 alaptípus részalmazainak halmazát jelenti. Formális definíciója:

$$\text{type } T = \text{set of } T_0.$$

A T_0 típus részalmazai a

$$D_T = 2^{T_0} = \{S \mid S \subset D_{T_0}\}$$

hatványhalmazt alkotják.

Példa:

type $T = \text{set of } [1..3]$

esetén

$$D_T = \{[\], [1], [2], [3], [1, 2], [1, 3], [2, 3], [1, 2, 3]\}.$$



A halmztípussal megengedett műveletek:

- 1 $A + B$ ($A + B = A \cup B$)
- 2 $A * B$ ($A * B = A \cap B$)
- 3 $A - B$ ($A - B = A \setminus B$)

A logikai relációk:

- 1 $A = B$
- 2 $A \neq B$
- 3 $A \leq B \iff A \subset B$
- 4 $A \geq B \iff B \leq A$
- 5 $a \text{ in } B$

$$a \text{ in } B = \begin{cases} true, & \text{ha } a \in B \\ false, & \text{ha } a \notin B \end{cases}$$