

Colecția

COLLECTION, BAG, MULTI-SET

Observații

- **Colecție** ("bag") este un container, o grupare finită de elemente.
- Într-o colecție elementele nu sunt distincte (nu există o singură instanță a unui element).
 - Din această cauză colecția mai e cunoscută sub numele de **multi-mulțime** ("multi-set").
 - Operații specifice pe o colecție sunt: adăugarea, ștergerea, căutarea unui element într-o colecție.
 - Ca urmare tipul elementelor din colecție, **TElement** ar trebui să suporte cel puțin operațiile de: atribuire (\leftarrow) și testarea egalității ($=$).
- Caracteristică a colecției - nu contează ordinea elementelor.
 - Spre exemplu, o colecție de numere întregi ar putea fi: $c = \{1, 2, 3, 1, 3, 2, 4, 2, 2\}$.

În continuare, vom prezenta specificația Tipul Abstract de Date **Colecție** (interfața minimală).

domeniu

$Col = \{col \mid col \text{ este o colecție cu elemente de tip } TElement\}$

operații (interfața TAD-ului Colecție)

crează(c)

pre: -

post: $c \in Col$, c este colecția vidă (fără elemente)

adaugă(c, e)

pre: $c \in Col, e \in TElement$

post: $c' \in Col, c' = c + \{e\}$

{s-a adăugat elementul în colecție}

șterge(c, e)

pre: $c \in Col, e \in TElement$

post: $c' \in Col, c' = c - \{e\}$

{s-a eliminat o apariție a elementului din colecție}

{se poate returna adevărat dacă elementul a fost șters}

caută(c, e)

pre: $c \in Col, e \in TElement$

post: *caută* = adevărat dacă $e \in c$

fals în caz contrar

dim(c)

pre: $c \in \mathcal{Col}$

post: *dim* = dimensiunea colecției c (numărul de elemente) $\in \mathcal{N}$

vidă(c)

pre: $c \in \mathcal{Col}$

post: *vidă* = adevărat în cazul în care c e colecția vidă
fals în caz contrar

iterator(c, i)

pre: $c \in \mathcal{Col}$

post: $i \in I$, i este un iterator pe colecția c

distruge(c)

pre: $c \in \mathcal{Col}$

post: colecția c a fost 'distrusă' (spațiul de memorie alocat a fost eliberat)

Menționăm că pot fi definite în interfața Tipului Abstract de Date Colecție și operații specifice cum ar fi: reuniunea, intersecția, diferența a două colecții.

Deoarece colecția are o operație care furnizează un iterator pe elementele sale, subalgoritmul care va tipări elementele unei colecții *c* poate fi descris sub forma:

Subalgoritmul *tipărire*(c) este

{ pre: c este o colecție }

{ post: se tipăresc elementele colecției }

iterator(c,i) { colecția își construiește iteratorul }

CâtTimp valid(i) **execută** { cât timp iteratorul e valid }

element(i, e) { se obține elementul curent din iterație }

@ tipărește e { se tipărește elementul curent }

următor(i) { se deplasează iteratorul }

SfCâtTimp

SfTipărire

Complexitatea-timp a subalgoritmului de tipărire este $\theta(|c|)$, unde prin $|c|$ am notat dimensiunea colecției c.

Ca și modalități de reprezentarea ale unei colecții, avem cel puțin următoarele posibilități:

- se reprezintă toate elementele colecției : 1, 2, 1, 4, 3, 1, 4, 2, 5;
- se reprezintă colecția sub forma unor perechi de forma $(e_1, f_1), (e_2, f_2), \dots, (e_n, f_n)$, unde e_1, e_2, \dots, e_n reprezintă elementele distincte din colecție, iar f_1, f_2, \dots, f_n reprezintă frecvențele de apariție (numărul

de apariții în colecție) a elementelor corespunzătoare: spre exemplu colecția anterioară s-ar reprezenta sub forma perechilor (1, 3), (2, 2), (4, 2), (3, 1), (5, 1).

Observație. În cazul în care elementele din colecție sunt de tip **TComparabil**, elementele pot fi memorate în ordine (în raport cu o anumită relație de ordine, de ex. \leq), pentru a reduce complexitatea timp a unor operații.

Modalități de implementare ale colecțiilor ar putea fi folosind:

- tablouri (dinamice);
- liste înlanțuite;
- tabele de dispersie;
- arbori binari (de căutare echilibrați).

În directorul **TAD Colecție** (pe pagina cursului, curs 3) găsiți implementarea parțială, în limbajul C++, a containerului **Colecție**, reprezentare secvențială pe vector dinamic (se memorează toate elementele colecției în vector).