

# Dicționar (MAP)

## Observații

1. Elementele din dicționar sunt perechi de forma (**cheie**, **valoare**). Dicționarele păstrează elemente în așa fel încât ele să poată fi ușor localizate folosind **chei**.
2. Spre exemplu, un dicționar poate păstra conturi bancare: fiecare cont este un obiect identificat printr-un număr de cont (considerat **cheia** elementului) și informații adiționale (numele și adresa deținătorului contului, informații despre depozite, etc). Informațiile adiționale vor fi considerate ca fiind **valoarea** elementului.
3. Implementarea unui dicționar (SD aleasă pentru implementare) trebuie să ofere un mecanism eficient de regăsire a valorilor pe baza cheilor.
4. Într-un dicționar cheile sunt **unice**.
5. În general, o **cheie** are o unică **valoare** asociată. Dacă o cheie poate avea mai multe valori asociate => Multi-dicționar (**MultiMap**)

Dăm în continuare specificația Tipului Abstract de Date **Dicționar**.

## domeniu

$\mathcal{D} = \{d \mid d \text{ este un dicționar cu elemente } e = (c, v), c \text{ de tip } T\text{Cheie}, v \text{ de tip } T\text{Valoare}\}$

## operații (interfața TAD-ului Dicționar)

*creează*(d)

**pre:** true

**post:**  $d \in \mathcal{D}$ , d este dicționarul vid (fără elemente)

*adaugă*(d, c, v)

**pre:**  $d \in \mathcal{D}, c \in T\text{Cheie}, v \in T\text{Valoare}$ ,

**post:**  $d' \in \mathcal{D}, d' = d + (c, v)$  (se adaugă în dicționar perechea (c, v))

{dacă există deja cheia în dicționar, înlocuiește valoarea asociată cheii și se poate returna vechea { valoare. Dacă nu exista cheia, adauga perechea si se poate returna  $0_{T\text{Valoare}}$  }

*caută*(d, c, v)

**pre:**  $d \in \mathcal{D}, c \in T\text{Cheie}$

**post:** *caută* = adevărat  
fals

dacă  $(c, v) \in d$ , caz în care  $v \in T\text{Valoare}$  e valoarea asociată cheii c  
în caz contrar, caz în care  $v = 0_{T\text{Valoare}}$

*șterge*(d, c, v)

**pre:**  $d \in \mathcal{D}, c \in \text{TCheie}$

**post:**  $v \in \text{TValoare}$

perechea (c, v) este ștearsă din dicționar, dacă  $c \in d$

$v = 0_{\text{TValoare}}$  în caz contrar

*dim*(d)

**pre:**  $d \in \mathcal{D}$

**post:** *dim* = dimensiunea dicționarului d (numărul de elemente)  $\in \mathcal{N}^*$

*vid*(d)

**pre:**  $d \in \mathcal{D}$

**post:** *vid* = adevărat în cazul în care d e dicționarul vid  
fals în caz contrar

*chei*(d, m)

**pre:**  $d \in \mathcal{D}$

**post:**  $m \in \mathcal{M}$ , m este mulțimea cheilor din dicționarul d

*valori*(d, c)

**pre:**  $d \in \mathcal{D}$

**post:**  $c \in \mathcal{Col}$ , c este colecția valorilor din dicționarul d

*perechi*(d, m)

**pre:**  $d \in \mathcal{D}$

**post:**  $m \in \mathcal{M}$ , m este mulțimea perechilor (cheie, valoare) din dicționarul d

*iterator*(d, i)

{ se creează un iterator pe dicționarul d }

**pre:**  $d \in \mathcal{D}$

**post:**  $i \in \mathcal{I}$ , i este iterator pe dicționarul d

*distruge*(d)

**pre:**  $d \in \mathcal{D}$

**post:** dicționarul d a fost 'distrus' (spațiul de memorie alocat a fost eliberat)

Modalități de implementare ale dicționarelor:

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

## Observații

### 1. Multi-dicționar (**MultiMap**)

- O cheie are o listă de valori asociate
- Operație din interfața TAD Dicționar a cărei specificație se modifică
  - **șterge**(d, c, v)

**pre:**  $d \in \mathcal{D}$ ,  $c \in Tcheie$ ,  $v \in TElement$

**post:**  $d' \in \mathcal{D}$

perechea (c, v) este ștearsă din dicționar, dacă  $c \in d$

### 2. Dicționar ordonat/sortat (**SortedMap**)

- **TCheie=TComparabil**
- Este definită o relație de ordine între chei  $\mathcal{R} \subseteq TCheie \times TCheie$
- Nu se modifică interfața
- **Cerință** – operațiile **iterator** și **perechi** returnează elementele în ordine în raport cu relația  $\mathcal{R}$

### 3. Multi-dicționar ordonat/sortat (**Sorted MultiMap**)

