

Tipuri de date abstracte

Tipuri de date abstracte. Stive. Cozi

8 ianuarie 2004

- **tip de date:** mulțimea valorilor pe care le poate lua o variabilă.
– fiecare tip de date are definiți anumiți operatori.
- **funcțiile / procedurile** pot fi văzute ca o extindere a operatorilor
Ex.: concatenarea a două siruri; înmulțirea a două matrici
(există chiar ca operatori în limbaje mai bogate în tipuri)
- **tip de date abstract:** un model matematic + operații pe acel model
Ex.: tipul *multime* (cu test de membru, reuniune, intersecție)
- **structură de date:** colecție de variabile (posibil de tipuri diferite),
pentru implementarea tipurilor de date abstracte într-un program

Utilizarea și programarea calculatoarelor. Curs 12

Marius Minea

Utilizarea și programarea calculatoarelor. Curs 12

Marius Minea

Tipuri de date abstracte. Stive. Cozi

3

Tipuri de date abstracte. Stive. Cozi

4

Tipul de date abstract stivă

- o listă (un sir) în care elementele sunt adăugate și extrase la același capăt, în ordinea inversă introducerii (LIFO - last in, first out)
- denumire inspirată din realitate (ex. o stivă de cărți)

Operării pt. tipul abstract stivă

- init(stiva) /* initializează stiva */
- empty(stiva) /* testează dacă stiva e goală */
- push(stiva, element) /* punе pe stivă */
/* pop și top necesită ca precondiție o stivă nevidă */
- pop(stiva) : element /* extrage și returnează vârful stivei */
- top(stiva) : element /* returnează vârful stivei */
- full(stiva) /* testează dacă stiva e plină */

Utilizarea și programarea calculatoarelor. Curs 12

Marius Minea

Utilizarea și programarea calculatoarelor. Curs 12

Marius Minea

Tipuri de date abstracte. Stive. Cozi

5

Tipuri de date abstracte. Stive. Cozi

6

Implementarea stivei cu memorie dinamică

```
typedef int elem_t;
typedef struct { elem_t *base, *sp, *lim; } stack;
void init(stack *s) { s->base = s->sp = s->lim = NULL; }
int empty(stack *s) { return s->sp == s->base; }
void push(stack *s, elem_t e) {
    if (s->sp == s->lim) {
        elem_t *p=realloc(s->base,(s->sp-s->base+64)*sizeof(elem_t));
        if (!p) return; /* eroare, memorie insuficientă */
        s->sp += p - s->base; s->lim += (p - s->base) + 64; s->base = p;
    }
    *s->sp++ = e;
}
elem_t pop(stack *s) { return (s->sp!=s->base) ? --s->sp : 0; }
elem_t top(stack *s) { return (s->sp!=s->base) ? *(s->sp-1) : 0; }
```

Utilizarea și programarea calculatoarelor. Curs 12

Marius Minea

Utilizarea și programarea calculatoarelor. Curs 12

Marius Minea

Implementarea stivei cu memorie dinamică (cont.)

Variantă cu dealocarea memoriei în pop() (simetric cu push):

```
elem_t pop(stack *s) {
    elem_t e = (s->sp!=s->base) ? --s->sp : 0;
    if (s->lim - s->sp == 64) { /* limită pt. dealocare */
        p = realloc(s->base, (s->sp-s->base)*sizeof(elem_t));
        s->lim = s->sp += p - s->base; s->base = p;
    }
    return e;
}
```

Utilizarea și programarea calculatoarelor. Curs 12

Încapsularea

== faptul că detaliile de implementare sunt ascunse de utilizator
Pentru folosirea stivei, ar fi suficient un fișier <stiva.h> cu

```
typedef int elem_t; /* trebuie specificat tipul elementului */
typedef struct s_stack; /* tip incomplet */
void init(stack *s);
int empty(stack *s);
void push(stack *s, elem_t e);
elem_t pop(stack *s);
int full(stack *s);
```

Implementarea: într-un fișier compilat separat, invizibil utilizatorului
– trebuie recompilat însă dacă schimbăm definiția elementului
– o soluție: stivă de pointeri void *, nu obiecte propriu-zise

Stiva și apelurile de funcții

Din apelurile închisibile de funcții se revine în ordine inversă față de apel
⇒ stivă este foarte naturală pentru implementare
– arhitectura procesorului: registru pentru vârful stivei
– pe stivă se pun în ordine: parametrii, apoi adresa de revenire, apoi
în funcție se creează variabilele locale
⇒ variabilele locale dispar la revenirea din funcție
⇒ nu e corectă returnarea adresei unei variabile locale

Tipul de date abstract coadă

– o listă (un sir) în care inserarea se face la un capăt, și extragerea la celălalt, în ordinea introducerii elementelor (FIFO = first in, first out)

Operări pt. tipul abstract coadă

- init(coada) /* inițializează coada */
- empty(coada) /* testează dacă coada e goală */
- enqueue(coada, element) /* adaugă la coadă, dacă nu e plină */
- dequeue(coada) : element /* extrage din coadă nevidă */
- full(coada) /* testează dacă coada e plină */

Implementarea cozii cu un tablou circular

```
#define MAX 100 /* dimensiunea maximă a cozii */
typedef int elem_t /* sau orice alt tip dorit */
typedef struct {
    elem_t t[MAX];
    int head, tail; /* inserare la tail, extragere de la head */
} queue;
void init(queue *q) { q->tail = q->head = 0; }
int empty(queue *q) { return q->head==q->tail; }
void enqueue(queue *q, elem_t e) {
    if (((q->tail+1)%MAX) == q->head) return; /* coadă plină */
    q->t[q->tail++] = e; q->tail %= MAX;
}
elem_t dequeue(queue *q) {
    if (q->head==q->tail) return 0; /* coadă vidă */
    { elem_t e = q->t[q->head++]; q->head %= MAX; return e; }
}
int full(queue *q) { return ((q->tail+1)%MAX) == q->head; }
```