

Căutare în grafuri. Compilare separată

11 mai 2004

Utilizarea și programarea calculatoarelor. Curs 18

Marius Minea

În găsirea unei căi din cursul anterior, se continua imediat căutarea din ultimul nod atins, adică parcurgerea cât mai "în adâncime" a grafului. Există însă și alte strategii de parcugere.

O procedură generală de parcugere a tuturor nodurilor:

procedura parcugere

```
n = nod inițial
marchează n ca atins
introdu n în lista de așteptare
cât timp lista de așteptare nu e vidă
    scoate un nod n din listă
    vizitează n /* fără prelucrarea necesară */
    pentru fiecare succesor s al lui n
        dacă s-n-a fost atins
            marchează s ca atins
        introdu s în lista de așteptare
```

Utilizarea și programarea calculatoarelor. Curs 18

Marius Minea

Căutare în grafuri. Compilare separată

3

Parcugerea grafurilor: discuție

Marcarea unui nod e necesară pentru evitarea *ciclurilor infinite*.

- e necesar un câmp corespunzător în structura de date a nodului (sau un tablou auxiliar de fanioane, indexat după noduri)
- pe parcursul algoritmului, un nod se află succesiv în *trei faze*:

 - nemarcat: nu a fost încă descoperit (atins) de algoritm
 - marcat, în lista de așteptare: descoperit dar neprelucrat
 - marcat, ieșit din lista de așteptare: prelucrare încheiată

Câmpul "marcat" poate avea valori în funcție de scopul parcugерии (ex. culoarea nodului, predecesorul în parcugere, etc.)

Într-un graf neconectat, se repetă pentru fiecare componentă conexă. Obs: pentru mai multe prelucrări repetitive ale grafului, el trebuie din nou "demarcat" (același algoritm, cu inversarea sensului marcării)

Utilizarea și programarea calculatoarelor. Curs 18

Marius Minea

Căutare în grafuri. Compilare separată

4

Căutarea în adâncime și prin cuprindere

Căutarea în adâncime

- recursiv, prin continuarea parcugerii din *ultimul* nod atins
- necursiv, dacă lista de așteptare e o *stivă*
 - ⇒ următorul nod scos pentru prelucrare e ultimul nod atins

Căutarea prin cuprindere

- dacă lista de așteptare e o *coadă*
 - ⇒ elementele sunt scoase în ordinea în care au fost introduse
 - ⇒ parcugere în ordinea distanței (nr. muchii) de nodul inițial (ex. pt. drumul cel mai scurt ca nr. de muchii traversate)

Pentru arbori:

- Căutarea în adâncime corespunde traversării în preordine
- Căutarea prin cuprindere corespunde traversării pe nivele.
- nu e necesară marcarea nodurilor, arborii sunt grafuri *aciclice*.

Utilizarea și programarea calculatoarelor. Curs 18

Marius Minea

Căutare în grafuri. Compilare separată

Programe compuse din mai multe fișiere

5

Implicit, obiectele declarate la nivel de fișier sunt *unice* într-un program (două declarații ale aceluiași identificator în fișiere diferite reprezintă *același obiect*, v. curs 4).

⇒ obiectul va fi *definit* într-un singur fișier, *declarat* în toate fișierele ce-l utilizează. Declarații care nu sunt definitii:

- pentru variabile: cu specifikatorul *extern*
- pentru funcții, doar prototipul (antetul), nu și corpul funcției

Fazele compilării:

- compilarea în fișiere *object .c* → *.o*
- (cod mașină, dar conține încă nume de variabile în loc de adrese fixe)
- editarea de legături (linkeditarea): referințele la un identificator (*simbol*) din toate fișierelor obiect înlocuite prin aceeași adresă

Obiectele cu specifikatorul *static* nu sunt vizibile în afara fișierului
⇒ același identificator poate fi folosit pentru obiecte diferite

Utilizarea și programarea calculatoarelor. Curs 18

Marius Minea

Căutare în grafuri. Compilare separată

6

Structurarea programelor din mai multe fișiere

- căte un fișier pentru portiunile de cod care formează o entitate logică
- cu un minim de interacțiune (fără variabile globale nenecesare, etc.)
- declarațiile de tipuri, funcții și variabile ce trebuie exportate se pun într-un fișier antet .h
- acesta e inclus de fiecare fișier .c care îl necesită
- pentru a nu include/declara în duplicat, se poate încadra în

```
#ifndef __FISIERULMEU_H
#define __FISIERULMEU_H
/* aici vine continutul propriu-zis */
#endif
```

Utilizarea și programarea calculatoarelor. Curs 18

Marius Minea

TDA = un model matematic cu un set de operații asupra lui

⇒ o structură de date + funcții care operează pe ea

⇒ noțiunea de **clasă** din programarea orientată pe obiecte

Pentru implementarea TDA în C:

- tipul de date (ex. structura) e ascuns în partea de implementare
- în fișierul .h se declară doar un **typedef** pt. tip (sau pointer)

```
typedef struct node { /* în fișierul .c cu implementarea */
    int info;           /* sau/și alte câmpuri */
    struct node *nxt;
} node_t;
typedef struct node *list; /* în fișierul .h */

- utilizatorul, care include doar fișierul .h nu are acces la structura
internă a tipului; accesul e permis doar prin funcții care citesc/modifică
componentele unei variabile de acest tip (ca și pt. FILE)
```

Utilizarea și programarea calculatoarelor. Curs 18

Marius Minea

Tipuri de date abstracte (cont.)

Decizii de proiectare:

- ce operații că fie incluse
- dacă se transmit obiecte sau doar pointeri la obiecte (pointerii sunt necesari pentru funcții care modifică obiectul)
- dacă rezultatul unei operații e returnat (eventual alocat dinamic), sau după intr-un obiect specificat (deja alocat) transmis ca parametru
- dacă funcția returnează un obiect, sau un cod de succes/eroare (și obiectul e depus la adresa dată de un pointer parametru)

Vezi exemple de cod pentru:

- cozi și stive implementate cu tablouri sau liste
- mulțimi (de întregi), memorate cu câte un bit pe element

Utilizarea și programarea calculatoarelor. Curs 18

Marius Minea