Lezione 18

Introduzione alle liste

Strutture dati dinamiche

- Vi sono problemi risolvibili efficacemente mediante algoritmi che fanno uso di strutture dati dinamiche
 - Ossia che strutture dati cambiano dimensione durante l'esecuzione dell'algoritmo

Problema

- Supponiamo di dover memorizzare e ristampare una successione di valori il cui numero non sia noto a priori
- Supponiamo inoltre che, oltre ad inserirli, sia necessario di tanto in tanto estrarre alcuni elementi

Array dinamico 1/2

- Possibile soluzione: array dinamico riallocato ogni volta che si renda necessario
- Ogni riallocazione ha costo O(N)
 - Bisogna ricopiare tutti i valori nella nuova locazione
- Comunque si fa "ogni tanto", per cui l'inserimento ha costo ammortizzato O(1)

Array dinamico 2/2

- Però ad ogni estrazione di un elemento che non sia l'ultimo bisogna ricompattare l'array se non si vogliono lasciare 'buchi'
- Questo costa O(N) tutte le volte

Domanda

- Vi viene in mente una soluzione migliore?
- In merito, considerate che, anche se non abbiamo visto come, con l'operatore new si può anche allocare un solo oggetto e non necessariamente un array di oggetti

Proposta

- Perché ogni volta che dobbiamo aggiungere un elemento non lo allochiamo in memoria da solo?
- Se e quando dobbiamo estrarlo lo deallochiamo, di nuovo da solo

Problemi

- Dove memorizziamo l'indirizzo dei vari elementi?
- Cominciamo dal primo ...

Puntatore al primo elemento

 Potremmo memorizzare in una variabile di tipo puntatore l'indirizzo di tale elemento

Puntatore al primo elemento

- Supponiamo che il primo valore sia 5
 - Allochiamo in memoria spazio per un intero e memorizziamo il valore
 - Ne memorizziamo l'indirizzo in una variabile p di tipo puntatore

Puntatore al primo elemento



Variabile locale o globale: oggetto automatico o statico

Elementi successivi

- Supponiamo di inserire un altro valore, diciamo 7
- Come facciamo per memorizzare l'indirizzo del secondo elemento, ed in generale l'indirizzo del prossimo elemento ogni volta che ne aggiungiamo uno?

Puntatore al successivo

- Per ciascun valore, potremmo allocare spazio in memoria
 - sia per il valore dell'elemento,
 - che per un puntatore che punti al prossimo elemento
- Così, una volta raggiunto un elemento, abbiamo le informazioni necessarie per accedere al prossimo

Puntatore al successivo



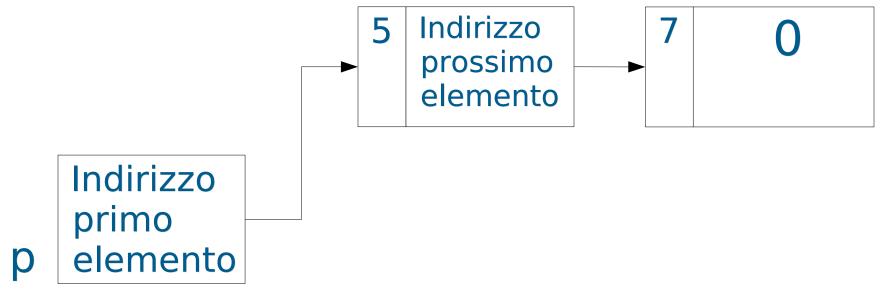
Variabile locale o globale: oggetto automatico o statico

Ultimo elemento 1/2

- L'elemento contenente il valore 7 è attualmente l'ultimo (ce ne sono solo due)
- Cosa conterrà il puntatore all'interno della struttura che lo rappresenta?
- Come facciamo a dire che non ci sono altri elementi dopo di lui?

Ultimo elemento 2/2

 Possiamo assegnargli il valore 0 (NULL)



 Abbiamo costruito un oggetto di tipo lista concatenata

Lista concatenata

- Struttura dati i cui oggetti/elementi sono disposti in ordine lineare
- Diversamente dall'array, in cui l'ordine è determinato dagli indici, l'ordine in una lista concatenata è determinato da un puntatore in ogni oggetto

Terminologia 1/2

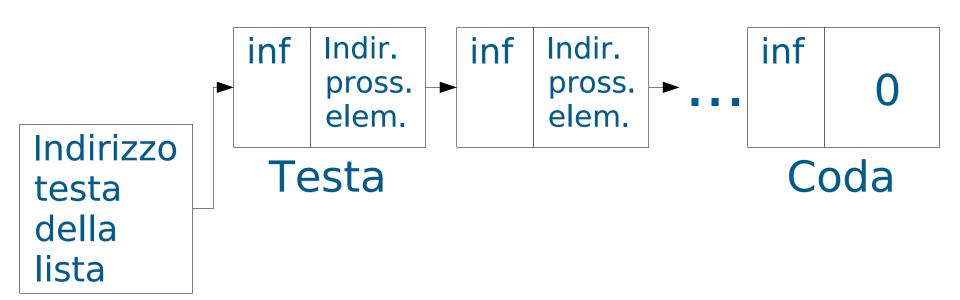
- Diremo che ciascun elemento contiene un campo informazione ed un campo puntatore (oppure due, come stiamo per vedere)
- Il primo elemento di una lista è tipicamente chiamato testa (head) della lista
- L'ultimo elemento è tipicamente chiamato coda (tail) della lista

Terminologia 2/2

- Lista <u>singolarmente concatenata</u> o <u>semplice</u>: ciascun elemento contiene solo un puntatore al prossimo elemento
- Lista doppiamente concatenata o doppia: ciascun elemento contiene sia un puntatore al prossimo elemento che un puntatore all'elemento precedente

Lista semplice 1/2

 Ciascun elemento contiene solo un puntatore al prossimo elemento



Puntatore alla lista

Lista semplice 2/2

- Il puntatore al prossimo elemento della coda della lista contiene il valore 0 (NULL)
- Il puntatore alla testa della lista individua la lista stessa
 - E' perciò chiamato anche puntatore alla lista

Tipo di dato lista 1/2

- Esistono varie librerie che forniscono il tipo di dato lista
- Vengono fornite le operazioni di
 - Creazione ed eliminazione
 - Inserimento/estrazione di elementi in testa, in fondo, in una posizione data
 - Tipicamente di costo O(1)
 - Restituzione del numero di elementi
 - Attenzione, in alcune implementazioni costa O(1) mentre in altre O(N)!

Tipo di dato lista 2/2

- Inserimento in ordine
 - Tipicamente a costo O(N) (per via della ricerca della posizione)
- Riordinamento
 - Tipicamente a costo O(N logN)
- Le funzioni di libreria si occupano dei puntatori, il programmatore di preoccupa solo del campo informazione
- Ad esempio, nella libreria standard del C++ (non in quella del C) c'è il tipo di dato list, presentato in 1ist>

Fine del corso

- Con quest'ultima slide si chiude il corso
- Spero di essere riuscito a comunicarvi il messaggio forse più importante per un insegnamento di introduzione alla programmazione
 - Applicare il massimo rigore nelle fasi di sviluppo
 - Per valorizzare al massimo uno dei momenti più belli dell'attività di programmazione: la nascita di una nostra idea nuova, che ci fa risolvere un problema che prima non sapevamo risolvere

Saluti

Vi aspetto all'esame ...

... per il quale vi lascio il mio "in bocca al lupo"