

Strutture Dati

Lezione 17 Ricerca e ordinamento

Oggi parleremo di ...

- Ricerca
 - sequenziale
 - binaria
- Ordinamento
 - selezione
 - inserzione
 - quicksort

La ricerca

- Un insieme di informazioni è memorizzato all'interno della memoria come **lista**
 - ciascun oggetto, detto **record**, è suddiviso in più unità elementari, chiamate **campi**
 - il campo particolare su cui si effettua una ricerca è detto **chiave**
 - la scelta della chiave dipende dalla particolare applicazione.
- L'**efficienza** di un metodo di ricerca dipende dalle ipotesi che si fanno sull'**organizzazione** dei record
 - per **liste ordinate** le ricerche sono molto efficienti (**ricerca binaria**)
 - per **liste random** bisogna ricorrere ad una **ricerca sequenziale**.

La ricerca sequenziale

- La ricerca inizia ad una estremità della lista.
- Si esamina ogni record sino a trovare il campo chiave richiesto o si raggiunge l'altra estremità della lista.

```
int ricseq(elemento lista[], int numric, int n)
{
    /* Ricerca numric in un array lista di n
    numeri.
    Ritorna i, se lista[i]=numric.
    Ritorna -1 se numric non e' nella lista
    */
    int i;

    lista[n] = numric;
    for(i = 0; lista[i].chiave != numric; i++)
        ;
    return((i < n) ? i : -1);
}
```

$O(n)$

La ricerca binaria

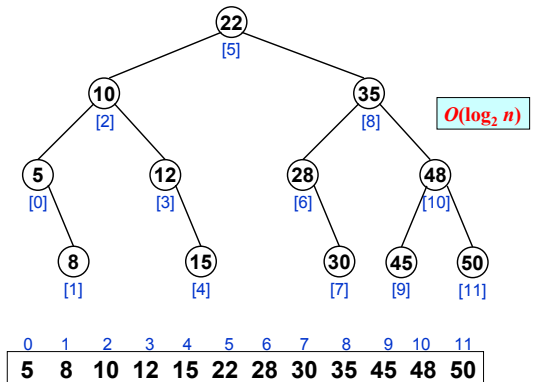
- La ricerca binaria ipotizza che la lista sia ordinata in base al campo chiave in modo che

$lista[0].chiave \leq lista[1].chiave \leq \dots \leq lista[n-1].chiave$

```
int ricbin(elemento lista[], int numric, int n)
{
    int primo=0, ultimo=n-1, mezzo;
    while(primo<ultimo) {
        mezzo = (primo + ultimo)/2;
        switch(CONFRONTA(lista[mezzo].chiave, numric)){
            case -1:  primo = mezzo + 1;
                    break;
            case 0:   return mezzo;
            case 1:   ultimo = mezzo - 1;
        }
    }
    return -1;
}
```

$O(\log_2 n)$

Albero decisionale



Algoritmi di ordinamento

Algoritmi semplici

- selezione
- inserzione

Algoritmi complessi

- veloce (quicksort)
- per fusione (mergesort)
- mediante heap (heapsort)
- con radice (radixsort).

I dati da ordinare
sono numeri interi.

Ordinamento per selezione

Per $i = 0, \dots, n-2$

- si esamina la *lista* da i a $n-1$ per trovare il numero intero più piccolo, sia $lista[min]$;
- si scambia $lista[i]$ con $lista[min]$.

```
void selezione(int lista[], int n)
{
    int i, j, min;

    for(i=0; i<n-1; i++)
    {
        min = i;
        for(j=i+1; j<n; j++)
            if(lista[j] < lista[min])
                min = j;
        SWAP(&lista[i], &lista[min]);
    }
}
```

$O(n^2)$

Ordinamento per inserzione

- E' il metodo usato dai giocatori per ordinare le carte.
- Si considera un elemento alla volta da sinistra a destra
 - si inserisce ciascun elemento al proprio posto tra quelli già considerati, mantenendoli ordinati.
- L'elemento considerato viene inserito nel posto rimasto vacante in seguito allo spostamento di un posto a destra degli elementi più grandi.

Ordinamento per inserzione

5	2	8	4	7	1	3	6	
5	x	8	4	7	1	3	6	2
x	5	8	4	7	1	3	6	
2	5	8	4	7	1	3	6	
2	5	x	4	7	1	3	6	8
2	5	x	4	7	1	3	6	
2	5	8	4	7	1	3	6	
2	5	8	x	7	1	3	6	4
2	x	5	8	7	1	3	6	
2	4	5	8	7	1	3	6	
2	4	5	x	1	3	6		7
2	4	5	x	8	1	3	6	

2	4	5	7	8	1	3	6	
2	4	5	7	8	x	3	6	1
x	2	4	5	7	8	3	6	
1	2	4	5	7	8	3	6	
1	2	4	5	7	8	x	6	3
1	2	x	4	5	7	8	6	
1	2	3	4	5	7	8	6	
1	2	3	4	5	7	8	6	
1	2	3	4	5	x	7	8	6
1	2	3	4	5	6	7	8	

Ordinamento per inserzione

```
void inserzione(int lista[], int n)
{
    int i, j;
    int prossimo;

    for(i = 0; i < n; i++)
    {
        prossimo = lista[i];
        for(j = i-1; j >= 0 && prossimo < lista[j]; j--)
            lista[j+1] = lista[j];
        lista[j+1] = prossimo;
    }
}
```

Complessità nel caso peggiore: $O(n^2)$

Complessità nel caso migliore: $O(n)$

Ordinamento veloce (quicksort)

Vantaggi

- richiede in media $O(n \log_2 n)$ operazioni
- facile da implementare.

Svantaggi

- richiede $O(n^2)$ operazioni nel caso peggiore
- ricorsivo.

Ordinamento veloce (quicksort)

- È basato sulla metodologia **Divide et Impera**:
- **Dividi**: L'array $A[p...u]$ viene "partizionato" (tramite spostamenti di elementi) in un elemento $A[q]$ e due sottoarray $A[p...q-1]$ e $A[q+1...u]$ in cui
 - ogni elemento di $A[p...q-1]$ è minore di $A[q]$
 - ogni elemento di $A[q+1...u]$ è maggiore di $A[q]$.
- **Conquista**: i due sottoarray $A[p...q-1]$ e $A[q+1...u]$ vengono ordinati ricorsivamente con **quicksort**.
- **Combina**: i sottoarray vengono ordinati anche reciprocamente, quindi non è necessaria alcuna combinazione. $A[p...u]$ è già ordinato.

Ordinamento veloce (quicksort)

- L'array $A[p...u]$ viene "suddiviso" intorno ad un elemento perno in due sottoarray $A[p...q-1]$ e $A[q+1...u]$ in cui ogni elemento di $A[p...q-1]$ è minore di ogni elemento di $A[q+1...u]$:
 - l'algoritmo sceglie un valore dell'array che fungerà da elemento "spartiacque" tra i due sottoarray, detto valore **pivot**.
 - sposta i valori maggiori del **pivot** verso l'estremità destra dell'array e i valori minori verso quella sinistra.
- q dipenderà dal valore del **pivot**: sarà l'indice della posizione in cui si troverà alla fine l'elemento **pivot**.
- Solitamente si sceglie come **pivot** il primo elemento dell'array.

Ordinamento veloce (quicksort)

```

Quicksort(A, p, u)
  IF p < u
    THEN q = Partiziona(A, p, u)
    Quicksort(A, p, q - 1)
    Quicksort(A, q + 1, u)
    
```

L'elemento scelto come **pivot** è il primo elemento dell'array, cioè $A[p]$.

La partizione sull'array $A[p, ..., u]$ produce la permutazione seguente:

$A[p \dots q-1]$, $A[q]$, $A[q+1 \dots u]$
 < pivot pivot > pivot

Ricorsivamente si ordinano gli elementi da p a $q-1$ e da $q+1$ ad u .

Chiave dell'algoritmo è la **partizione** dell'array intorno al pivot!

Ordinamento veloce (quicksort)

Partizione

0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 $p=0, u=n-1=11$
 20 14 28 34 15 45 12 30 21 25 16 22 $\text{pivot}=A[p]=A[0]=20$

- Si scorre l'array con due indici i e j
 - i punta all'elemento dopo il perno e si sposta verso destra
 - j punta all'ultimo elemento e si sposta verso sinistra.
- Il movimento dei due cursori si ferma non appena $A[p] < A[i]$ e $A[p] > A[j]$.
- Si scambiano di posto $A[i]$ e $A[j]$ e si riprende il moto dei cursori.
- Si itera il procedimento finché i due cursori si incontrano in una posizione intermedia.
- Si scambia $A[p]$ con l'elemento minore più a destra, $A[j]$.

Ordinamento veloce (quicksort)

Partizione

0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 $\text{pivot}=A[p]=A[0]=20$
 20 14 28 34 15 45 12 30 21 25 16 22 Scambio di $A[2]$ con $A[10]$
 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11
 20 14 16 34 15 45 12 30 21 25 28 22 Scambio di $A[3]$ con $A[6]$
 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11
 20 14 16 12 15 45 34 30 21 25 28 22 $j < i$! Scambio di $A[p]$ con $A[j]$
 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11
 15 14 16 12 20 45 34 30 21 25 28 22

Ordinamento veloce (quicksort)

0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 $\text{primo}=0$
 20 14 28 34 15 45 12 30 21 25 16 22 $\text{ultimo}=11$
 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 $\text{primo}=0$ $\text{primo}=5$
 15 14 16 12 20 45 34 30 21 25 28 22 $\text{ultimo}=3$ $\text{ultimo}=11$
 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 $\text{primo}=0$ $\text{primo}=3$
 12 14 15 16 20 45 34 30 21 25 28 22 $\text{ultimo}=1$ $\text{ultimo}=3$
 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 $\text{primo}=1$
 12 14 15 16 20 45 34 30 21 25 28 22 $\text{ultimo}=1$
 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 $\text{primo}=5$
 12 14 15 16 20 22 34 30 21 25 28 45 $\text{ultimo}=10$

Ordinamento veloce (quicksort)

