

Introduzione agli Algoritmi

Insertion Sort

Dr. Emanuela Merelli

Argomenti della lezione

- Un esempio di Algoritmo
 - Insertion Sort
- Analisi di algoritmi
 - Caso pessimo e caso medio

Problema dell'ordinamento

DEF:

Data una sequenza di numeri n ($a_1, a_2, \dots, a_n$)

Trovare una permutazione ($a'_1, a'_2, \dots, a'_n$) della sequenza data tale che $a'_1 < a'_2 < \dots < a'_n$

Input: ($a_1, a_2, \dots, a_n$)

Output: ($a'_1, a'_2, \dots, a'_n$)

Algoritmo: *Insertion Sort* la posizione i è indicata ○

30 10 40 20
10 30 40 20
10 30 40 20
10 20 30 40

An Example: Insertion Sort

```
InsertionSort(A, n) {  
  for i = 2 to n {  
    key = A[i]  
    j = i - 1;  
    while (j > 0) and (A[j] > key) {  
      A[j+1] = A[j]  
      j = j - 1  
    }  
    A[j+1] = key  
  }  
}
```

variabili locali (pointing to A, n)
parametri (pointing to A, n)
passaggio dei parametri (pointing to the function call)

Analisi di Algoritmi

Analizzare un algoritmo vuol dire determinare le risorse necessarie all'algoritmo.

tempo computazionale

Modello di calcolo

Prima di analizzare un algoritmo abbiamo bisogno di stabilire quale sarà la tecnologia di riferimento quando gli algoritmi saranno realizzati come programmi

Mono-Processore + RAM (Random Access Memory)

assenza di concorrenza e parallelismo

Analisi di Insert-Sort

Il tempo computazionale impiegato dalla procedura Insert-Sort dipende

- dalla *dimensione input*
- dallo ordinamento implicito nella sequenza
- Il tempo di esecuzione viene espresso in funzione della dimensione del problema, cioè dell'input

Dimensione dell'input

Numero degli elementi dell'input

n

la dimensione dell'array per l'ordinamento

Tempo di esecuzione

Numero di operazioni elementari o "passi" eseguiti per il calcolo dell'output

passo $\cong$ una linea di pseudocodice

Hp:

Ogni passo riferito ad una linea i , è eseguito in un tempo costante c_i

Insertion Sort

Statement	Effort
InsertionSort(A, n) {	
for i = 2 to n {	c_1
key = A[i]	c_2
j = i - 1;	c_3
while (j > 0) and (A[j] > key) {	c_4
A[j+1] = A[j]	c_5
j = j - 1	c_6
}	0
A[j+1] = key	c_7
}	0
}	

Calcolo del Tempo d'esecuzione

Indichiamo con n_i il numero di volte che un passo i viene eseguito

$$T(n) = c_1 n_1 + c_2 n_2 + \dots c_n n_n = \sum_{i=1}^n c_i n_i$$

Analisi del Caso Peggior e Caso Medio

Il tempo d'esecuzione nel caso peggiore di un algoritmo rappresenta un limite superiore (upper-bound) sui tempi d'esecuzione per qualsiasi input.

La sua conoscenza garantisce che l'algoritmo non impiegherà mai tempi maggiori

Caso medio è approssimativamente negativo quanto il caso peggiore.

Come determinare il caso medio?

An Example: Insertion Sort

istanza

30	10	40	20
1	2	3	4

i = 0	j = 0	key = 0
A[j] = 0	A[j+1] = 0	

 memoria

```

⇒ InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

indefinito

An Example: Insertion Sort

30	10	40	20
1	2	3	4

i = 2	j = 1	key = 10
A[j] = 30	A[j+1] = 10	

```

InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

An Example: Insertion Sort

30	30	40	20
1	2	3	4

i = 2	j = 1	key = 10
A[j] = 30	A[j+1] = 30	

```

InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

An Example: Insertion Sort

30	30	40	20
1	2	3	4

i = 2	j = 1	key = 10
A[j] = 30	A[j+1] = 30	

```

InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

An Example: Insertion Sort

30	30	40	20
1	2	3	4

i = 2	j = 0	key = 10
A[j] = ∅	A[j+1] = 30	

```

InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

An Example: Insertion Sort

30	30	40	20
1	2	3	4

$i = 2$ $j = 0$ $\text{key} = 10$
 $A[j] = \emptyset$ $A[j+1] = 30$

```

InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

An Example: Insertion Sort

10	30	40	20
1	2	3	4

$i = 2$ $j = 0$ $\text{key} = 10$
 $A[j] = \emptyset$ $A[j+1] = 10$

```

InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

An Example: Insertion Sort

10	30	40	20
1	2	3	4

$i = 3$ $j = 0$ $\text{key} = 10$
 $A[j] = \emptyset$ $A[j+1] = 10$

```

InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

An Example: Insertion Sort

10	30	40	20
1	2	3	4

$i = 3$ $j = 0$ $\text{key} = 40$
 $A[j] = \emptyset$ $A[j+1] = 10$

```

InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

An Example: Insertion Sort

10	30	40	20
1	2	3	4

$i = 3$ $j = 0$ $\text{key} = 40$
 $A[j] = \emptyset$ $A[j+1] = 10$

```

InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

An Example: Insertion Sort

10	30	40	20
1	2	3	4

$i = 3$ $j = 2$ $\text{key} = 40$
 $A[j] = 30$ $A[j+1] = 40$

```

InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

An Example: Insertion Sort

10	30	40	20
1	2	3	4

$i = 3$ $j = 2$ $\text{key} = 40$
 $A[j] = 30$ $A[j+1] = 40$

```

InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

➡

An Example: Insertion Sort

10	30	40	20
1	2	3	4

$i = 3$ $j = 2$ $\text{key} = 40$
 $A[j] = 30$ $A[j+1] = 40$

```

InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

⇒

An Example: Insertion Sort

10	30	40	20
1	2	3	4

$i = 4$ $j = 2$ $\text{key} = 40$
 $A[j] = 30$ $A[j+1] = 40$

```

InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

➡

An Example: Insertion Sort

10	30	40	20
1	2	3	4

$i = 4$ $j = 2$ $\text{key} = 20$
 $A[j] = 30$ $A[j+1] = 40$

```

InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

⇒

An Example: Insertion Sort

10	30	40	20
1	2	3	4

$i = 4$ $j = 2$ $\text{key} = 20$
 $A[j] = 30$ $A[j+1] = 40$

```

InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

➡

An Example: Insertion Sort

10	30	40	20
1	2	3	4

$i = 4$ $j = 3$ $\text{key} = 20$
 $A[j] = 40$ $A[j+1] = 20$

```

InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

⇒

An Example: Insertion Sort

10	30	40	20
1	2	3	4

i = 4 j = 3 key = 20
A[j] = 40 A[j+1] = 20

```

InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

An Example: Insertion Sort

10	30	40	40
1	2	3	4

i = 4 j = 3 key = 20
A[j] = 40 A[j+1] = 40

```

InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

An Example: Insertion Sort

10	30	40	40
1	2	3	4

i = 4 j = 3 key = 20
A[j] = 40 A[j+1] = 40

```

InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

An Example: Insertion Sort

10	30	40	40
1	2	3	4

i = 4 j = 2 key = 20
A[j] = 30 A[j+1] = 40

```

InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

An Example: Insertion Sort

10	30	40	40
1	2	3	4

i = 4 j = 2 key = 20
A[j] = 30 A[j+1] = 40

```

InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

An Example: Insertion Sort

10	30	30	40
1	2	3	4

i = 4 j = 2 key = 20
A[j] = 30 A[j+1] = 30

```

InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

An Example: Insertion Sort

10	30	30	40
1	2	3	4

$i = 4$ $j = 2$ $key = 20$
 $A[j] = 30$ $A[j+1] = 30$

```

InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

An Example: Insertion Sort

10	30	30	40
1	2	3	4

$i = 4$ $j = 1$ $key = 20$
 $A[j] = 10$ $A[j+1] = 30$

```

InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

An Example: Insertion Sort

10	30	30	40
1	2	3	4

$i = 4$ $j = 1$ $key = 20$
 $A[j] = 10$ $A[j+1] = 30$

```

InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

An Example: Insertion Sort

10	20	30	40
1	2	3	4

$i = 4$ $j = 1$ $key = 20$
 $A[j] = 10$ $A[j+1] = 20$

```

InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

An Example: Insertion Sort

10	20	30	40
1	2	3	4

$i = 4$ $j = 1$ $key = 20$
 $A[j] = 10$ $A[j+1] = 20$

```

InsertionSort(A, n) {
  for i = 2 to n {
    key = A[i]
    j = i - 1;
    while (j > 0) and (A[j] > key) {
      A[j+1] = A[j]
      j = j - 1
    }
    A[j+1] = key
  }
}

```

Done!

Animating Insertion Sort

- Check out the Animator, a java applet at:
- Try it out with random, ascending, and descending inputs

Insertion Sort

*What is the precondition
for this loop?*

```
InsertionSort(A, n) {  
  for i = 2 to n {  
    key = A[i]  
    j = i - 1;  
    while (j > 0) and (A[j] > key) {  
      A[j+1] = A[j]  
      j = j - 1  
    }  
    A[j+1] = key  
  }  
}
```