

Priority Queue

Corso: Strutture Dati

Docente: Annalisa De Bonis



Definizione informale

- Una coda a priorità è un contenitore di elementi a ciascuno dei quali è assegnata una chiave
 - La chiave viene assegnata nel momento in cui l'elemento è inserito nella coda
 - Le chiavi determinano la priorità degli elementi, ovvero l'ordine in cui vengono rimossi dalla coda
- Applicazioni
 - Viaggiatori in standby
 - Processi in attesa di usare una risorsa condivisa
 - Struttura ausiliaria di algoritmi

Priority scheduling



- Ad ogni processo è assegnata una priorità
- I processi in attesa di essere eseguiti sono inseriti in una coda priorità
- Viene estratto dalla coda ed eseguito il processo con priorità più grande
- **Problema**
 - Starvation: i processi con priorità più bassa non vengono mai eseguiti
- **Soluzione**
 - Aging: le priorità dei processi in coda vengono gradualmente aumentate

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis

Esempi dell'uso della coda a priorità cose struttura dati ausiliaria in un algoritmo



- Prim e Dijkstra
- Algoritmi di ottimizzazione *greedy*
- Scelta greedy basata sul valore delle chiavi assegnate ai vertici
- I vertici del grafo vengono inseriti in una coda a priorità
 - Ad ogni passo viene estratto dalla coda il vertice con priorità più alta (chiave più piccola)

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis

Relazione di ordine totale (\leq)



- Proprietà

- Riflessiva:

$$x \leq x$$

- Antisimmetrica:

$$x \leq y \wedge y \leq x \Rightarrow x = y$$

- Transitiva:

$$x \leq y \wedge y \leq z \Rightarrow x \leq z$$

- Su qualsiasi insieme finito sono **sempre** definiti sia il **max** che il **min**

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis

Il TDA PriorityQueue



- Contenitore di oggetti
- Ogni oggetto è una coppia (**key**, **element**)
- Metodi principali
 - **insert** (k, o)
inserisce l'entrata (k, o) restituendola in output; se k non è una chiave valida si verifica un errore
 - **removeMin()**
rimuove e restituisce l'entrata con chiave (**key**) più piccola; se la coda è vuota si verifica un errore

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis

II TDA PriorityQueue



- Metodi aggiuntivi
 - `min(P)`
restituisce, senza rimuoverla, l'entrata con chiave più piccola della coda a priorità; se la coda è vuota si verifica un errore
 - `size(P)`, `isEmpty(P)`

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis

Design Pattern



- Come si fa ad associare le chiavi ai rispettivi elementi?
 - Si usa il design pattern `composizione`
- Come si confrontano le chiavi in modo da individuare la chiave più piccola?
 - Si usa il design pattern `comparatore`

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis

Il design pattern Composizione



- Definisce un singolo oggetto come composizione di due o più oggetti
 - E' possibile definire composizioni di oggetti costituite da altre composizioni di oggetti in modo da formare una struttura gerarchica basata sulla composizione
 - Implementazione: occorre definire una classe che memorizza ciascun oggetto in una sua variabile di istanza e fornisce metodi per accedere e modificare queste variabili

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis

Il pattern Composition : l'interfaccia entry



```
public interface Entry<K,V> {  
    public K getKey();  
    public V getValue();  
}
```

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis

L'interfaccia PriorityQueue

```
public interface PriorityQueue<K,V> {
    public int size();
    public boolean isEmpty();
    public Entry<K,V> min() throws
        EmptyPriorityQueueException;
    public Entry<K,V> insert(K key, V value) throws
        InvalidKeyException;
    public Entry<K,V> removeMin() throws
        EmptyPriorityQueueException;
}
```

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis



Design Pattern Comparatore

- Fornisce le regole in base alle quali effettuare il confronto delle chiavi
- Ci sono diversi modi di confrontare le chiavi
 - A seconda del tipo
 - $5 < 13$ se 5 e 13 sono oggetti di tipo integer
 - $5 > 13$ se 5 e 13 sono stringhe confrontate lessicograficamente
 - A seconda dell'uso
 - Chiavi costituite da punti del piano possono essere ordinate in base a una qualsiasi delle due coordinate.
 - Da sinistra a destra (in base alla prima coord.) $(4,5) < (8,3)$
 - Dal basso in alto (in base alla seconda coord.) $(8,3) < (4,5)$

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis



Design Pattern Comparatore



- **Alternative:**
 - Implementare una classe priority queue per ciascun tipo di chiave che si vuole usare e per ciascun modo di confrontare ciascun tipo di chiave
 - **Problema:** non è un metodo generale e richiede di riscrivere molto codice
 - Usare chiavi che sono istanze di classi che contengono metodi di confronto
 - **Problema:** il metodo di confronto dipende dal contesto e potrebbe non essere stato previsto al momento della creazione della classe chiave

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis

Design Pattern Comparatore



- Un oggetto comparatore è esterno alle chiavi
- Una generica coda a priorità usa un comparatore ausiliario per confrontare due chiavi
 - Quando viene creata una coda a priorità, viene passato in input al costruttore il comparatore.
 - Se necessario, il comparatore usato da una coda a priorità può essere rimpiazzato da un nuovo comparatore.

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis

II TDA Comparator

- Metodi

- `int compare(E x, E y)`

restituisce:

- `i < 0` se `x < y`
- `i = 0` se `x = y`
- `i > 0` se `x > y`

Provoca un errore se x e y non sono confrontabili

Java fornisce l'interfaccia `java.util.Comparator`

- Include anche il metodo `equals` per confrontare un comparator con un altro comparator

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis



La classe Point2D

```
public class Point2D {
    protected int xc, yc;

    public Point2D(int x, int y) {
        xc = x;
        yc = y;
    }

    public int getX() { return xc; }
    public int getY() { return yc; }
}
```

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis



Ordinamento lessicografico di punti del piano



```
public class Lexicographic<E extends Point2D> implements
    java.util.Comparator<E> {
    public int compare(E a, E b) {
        if (a.getX() != b.getX())
            return a.getX() - b.getX();
        else return a.getY() - b.getY();
    }
}
```

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis

Il comparatore di default



```
public class DefaultComparator<E> implements
    Comparator<E> {
    public int compare(E a, E b) throws
        ClassCastException {
        return ((Comparable<E>) a).compareTo(b); }
}
```

- Tra le classi che implementano l'interfaccia `java.lang.Comparable`, ricordiamo: `String`, `Integer`, `Long`, `Double`, `Short`, `Byte`, ecc.

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis

Implementazione PriorityQueue con una lista non ordinata



- Memorizza gli elementi della coda in una lista in un ordine qualsiasi
- Complessità:
 - `insert` richiede tempo $O(1)$ in quanto possiamo semplicemente inserire l'elemento alla fine della lista eseguendo una `insertLast()`
 - `removeMin`, `min` richiedono tempo $O(n)$ in quanto bisogna scorrere tutta la lista per determinare l'elemento con chiave minima

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis

Implementazione di PriorityQueue con lista non ordinata



```
public class UnsortedListPriorityQueue<K,V> implements
    PriorityQueue<K,V> {
    protected PositionList<Entry<K,V>> entries; //lista contenente le entrate
    protected Comparator<K> c;
```

...

Implementazione PriorityQueue con una lista ordinata



- Memorizza gli elementi della coda in una lista per valore di chiave in ordine non decrescente
- Complessità:
 - `Insert` richiede tempo $O(n)$ in quanto occorre trovare il posto dove inserire l'oggetto in modo da mantenere l'ordine non decrescente delle chiavi
 - `removeMin`, `min` richiedono tempo $O(1)$ in quanto la chiave minima è all'inizio della lista

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis

L'implementazione di PriorityQueue con lista ordinata



```
public class SortedListPriorityQueue<K,V> implements
    PriorityQueue<K,V> {
    //lista contenente le entrate
    protected PositionList<Entry<K,V>> entries;
    protected Comparator<K> c;
```

Continua nella prossima slide

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis

Implementazione di Priority Queue con lista ordinata



```
//classe interna che definisce il tipo delle entrate
protected static class MyEntry<K,V> implements Entry<K,V> {
    protected K k; // chiave
    protected V v; // valore
    public MyEntry(K key, V value) { k = key; v = value; }
    // metodi dell'interfaccia
    public K getKey() { return k; }
    public V getValue() { return v; }
}
```

Continua nella prossima slide

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis

Implementazione di Priority Queue con lista ordinata



```
/** crea una coda a priorità con comparatore di default. */
public SortedListPriorityQueue () {
    entries = new NodePositionList<Entry<K,V>>();
    c = new DefaultComparator<K>();
}
/** crea una coda a priorità con il comparatore passato come
    argomento. */
public SortedListPriorityQueue (Comparator<K> comp) {
    entries = new NodePositionList<Entry<K,V>>();
    c = comp; }
```

Continua nella prossima slide

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis

Implementazione di Priority Queue con lista ordinata



```

public Entry<K,V> min () throws EmptyPriorityQueueException {
    if (entries.isEmpty())
        throw new EmptyPriorityQueueException(" la coda a priorità è vuota");
    else
        return entries.first().element();
}

public Entry<K,V> insert (K k, V v) throws InvalidKeyException {
    checkKey(k);
    Entry<K,V> entry = new MyEntry<K,V>(k, v);
    insertEntry(entry);
    return entry;
}

```

Continua nella prossima slide

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis

Implementazione di Priority Queue con lista ordinata



```

protected void insertEntry(Entry<K,V> e) {
    if (entries.isEmpty()) { entries.addFirst(e); }
    else if (c.compare(e.getKey(), entries.last().element().getKey()) > 0)
        entries.addLast(e);
    else {
        Position<Entry<K,V>> curr = entries.first();
        while (c.compare(e.getKey(), curr.element().getKey()) > 0)
            curr = entries.next(curr);
        entries.addBefore(curr, e);
    }
}
}

```

Continua nella prossima slide

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis

Implementazione di Priority Queue con lista ordinata



```
public Entry<K,V> removeMin() throws EmptyPriorityQueueException {  
    if (entries.isEmpty())  
        throw new EmptyPriorityQueueException("la coda a priorità è vuota");  
    else return entries.remove(entries.first());  
}
```

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis

Implementazione di Priority Queue con lista ordinata



```
protected boolean checkKey(k key){  
    boolean result;  
    try {  
        result = (c.compare(key,key)==0);  
    } catch (ClassCastException e)  
    { throw new InvalidKeyException("chiave non confrontabile"); }  
    return result;  
}
```

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis

Esercizi



- Implementare PriorityQueue con:
 - una lista non ordinata (UnsortedListPriorityQueue)
 - una lista ordinata (SortedListPriorityQueue)
- Testare i metodi nelle due implementazioni

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis

Ordinamento con PriorityQueue



- Si può usare una coda a priorità per ordinare un insieme di elementi confrontabili
 1. inserisci un elemento alla volta con `insert`
 2. rimuovi gli elementi uno alla volta con `removeMin` operations
- L'analisi della complessità di tempo di questo algoritmo dipende da come è implementata PriorityQueue

Algorithm *PQ-Sort(S, C)*

Input sequenza S , comparatore C per gli elementi di S

Output sequenza S ordinata per valori crescenti rispetto a C

$P \leftarrow$ coda a priorità con comparatore C

while $!(S.isEmpty())$

$e \leftarrow S.remove(S.first())$

$P.insert(e,e)$

while $!(P.isEmpty())$

$e \leftarrow P.removeMin().getKey()$

$S.addLast(e)$

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis

Selection-Sort



- Selection-sort è una variante di PQ-sort dove la coda a priorità è implementata con una lista non ordinata
- Tempo di esecuzione di Selection-sort:
 1. Inserire gli elementi nella coda richiede n chiamate a **insert**, e quindi tempo $O(n)$
 2. Rimuovere gli elementi dalla coda in ordine richiede n chiamate a **removeMin**, e quindi tempo

$$O(1 + 2 + \dots + n-1) = O(n(n-1)/2) = O(n^2)$$
- Selection-sort richiede tempo $O(n^2)$ e spazio aggiuntivo $O(n)$

Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis

Insertion-Sort



- Insertion-sort è una variante di PQ-sort dove la coda a priorità è implementata con una lista ordinata
- Tempo di esecuzione di Insertion-sort:
 1. Inserire gli elementi nella coda in ordine richiede n chiamate a **insert**, e quindi tempo

$$O(1 + 2 + \dots + n-1) = O(n(n-1)/2) = O(n^2)$$
 2. Rimuovere gli elementi dalla coda in ordine richiede n chiamate a **removeMin**, e quindi tempo $O(n)$
- Insertion-sort richiede tempo $O(n^2)$ e spazio aggiuntivo $O(n)$

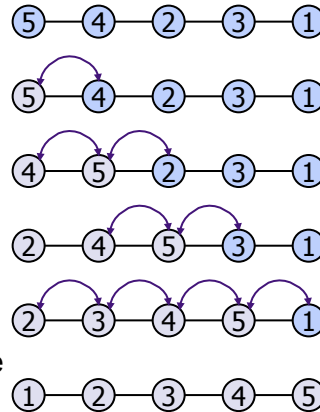
Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis

Insertion-sort sul posto



■ Invece di usare una struttura di appoggio, sia Insertion-sort che Selection-sort si possono implementare sul posto

- Usiamo `swapElements` per spostare gli elementi invece di modificare la struttura della lista
- Una porzione della sequenza in input serve come coda a priorità
- **Insertion-sort sul posto**
 - Manteniamo ordinata la prima parte della sequenza
 - Ad ogni passo prendiamo un elemento della seconda parte della sequenza e lo **inseriamo** nella parte già ordinata della sequenza

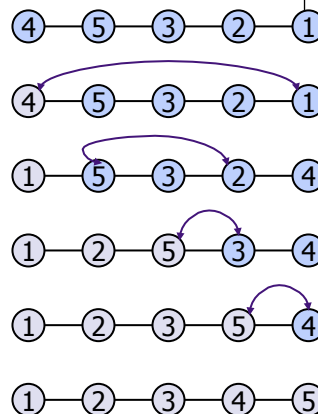


Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis

Selection-sort sul posto



- **Selection-sort sul posto**
 - Manteniamo ordinata la prima parte della sequenza
 - Al passo *i*-esimo **selezioniamo** l'elemento minimo tra quelli non ancora ordinati e lo scambiamo con l'*i*-esimo elemento della sequenza



Strutture Dati 2009-2010
A. De Bonis

Esercizi



- Implementare **PQ-Sort** con:
 - `UnsortedListPriorityQueue` (Selection Sort)
 - `SortedListPriorityQueue` (Insertion Sort)
- Testa il corretto funzionamento di entrambe le implementazioni.
- Implementare Insertion Sort sul posto (cioè senza usare una struttura di appoggio come in PQ-Sort). Discutere complessità computazionale.