## Esercitazione 9 Minimum Spanning Tree

Corso di Fondamenti di Informatica II BIAR2 (Ing. Informatica e Automatica) e BSIR2 (Ing. dei Sistemi)  $A.A.\ 2013/2014$ 

13 Dicembre 2013

## Sommario

Scopo di questa esercitazione è calcolare il minimo albero ricoprente di un grafo pesato.

## 1 Minimo albero ricoprente

Il problema del *minimum spanning tree* (MST) consiste nel calcolare, per un dato grafo pesato, un sottografo albero a peso minimo che ricopra tutti i nodi del grafo.

Uno degli algoritmi per il calcolo del MST è l'algoritmo di Kruskal. Basandosi sul materiale di supporto, si vuole implementare una classe Kruskal per il calcolo del MST.

L'algoritmo di Kruskal è a sua volta basato su una struttura dati che mantiene una *partizione* dei nodi del grafo. Prima di poter implementare la classe Kruskal sarà quindi necessario implementare una classe Partition che implementi tale struttura dati.

L'algoritmo di Kruskal utilizza anche una coda di priorità per ordinare gli archi del grafo. Tale struttura dati è già disponibile, in quanto implementata precedentemente nel corso.

Materiale di supporto. Viene fornita la classe Graph che rappresenta un grafo semplice non orientato, a pesi interi (con nodi aventi tipo Integer). È inclusa la classe Edge per rappresentare archi del grafo.

Viene anche già fornita la classe MinHeap<V> (assieme alla sua classe ausiliaria HeapEntry<V>) che realizza una coda di priorità di oggetti di tipo V.

Viene infine fornita una classe Test che contiene un main di prova per testare sia Partition che Kruskal.

Programma Java. Realizzare una classe Partition contenente i seguenti metodi.

public Partition(Collection < Integer > S)

Crea una partizione in cui ogni elemento di S forma un insieme a se stante. Il costo del metodo deve essere O(n).

```
public List<Integer> find(int key)
```

Recupera la lista contenente la chiave key. Il costo del metodo deve essere O(1).

```
public void union(int u, int v)
```

Fonde le liste contenenti le due chiavi u e v, aggiornandone i riferimenti. Il costo del metodo deve essere  $O(\min(n_u, n_v))$ , dove  $n_u$ ,  $n_v$  sono il numero di elementi degli insiemi cui fanno capo u e v, rispettivamente.

Realizzare inoltre una classe Kruskal contenente il metodo statico

```
public static Graph computeKruskal(Graph G)
```

che restituisce l'albero minimo ricoprente di G calcolato secondo l'algoritmo di Kruskal.

## Riferimenti bibliografici

[1] M. T. Goodrich and R. Tamassia. Strutture dati e algoritmi in Java. Zanichelli, 2007.