

# *ASD Laboratorio 03*

Cristian Consonni/Alessio Guerrieri

UniTN

14/11/2017

10/10	Introduzione
31/10	Ad-Hoc
14/11	Grafi 1
28/11	Grafi 2
05/12	Progetto 1
12/12	Progetto 1

## Progetto:

- 05 – 13 dicembre;
- Iscrizione dei gruppi ai progetti entro il **04 dicembre:**

<http://bit.ly/ASDprog>

# MERGE SORT

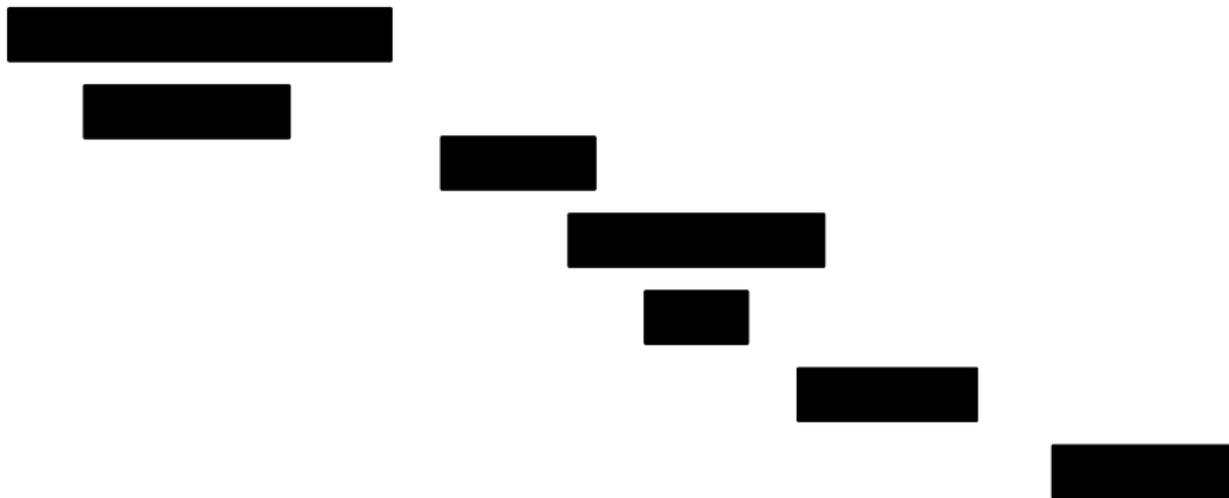
```
vector<int> merge_sort (vector<int>& arr) {  
    if (arr.size() <= 1)  
        return arr;  
  
    //Spezzo l'array in due parti  
    int m = arr.size() / 2;  
  
    vector<int> left (&arr[0], &arr[m]);  
    vector<int> right (&arr[m], &arr[arr.size()]);  
  
    //Ordino le due parti  
    left = merge_sort (left);  
    right = merge_sort (right);  
}
```

```
// Inserisco guardie
left.push_back(INT_MAX);
right.push_back(INT_MAX);

vector<int> result;
int l=0, r=0;
for(int i=0; i<arr.size(); i++) {
    if(right[r]<left[l]) {
        result.push_back(right[r]);
        r++;
    } else {
        result.push_back(left[l]);
        l++;
    }
}
return result;
}
```

# INTERVALLO

Dati  $N$  intervalli  $\{(Inizio_i, Fine_i)\}_{i=1}^N$ , vogliamo sapere quale è il piú lungo periodo non coperto da alcun intervallo, considerando solo gli istanti compresi fra il minimo istante di inizio ed il massimo istante di fine degli intervalli.



# SOLUZIONI: INTERVALLO

## SIMULAZIONE SEMPLICE

Se gli intervalli arrivano fino all'istante  $M$ , creare un array  $A[1..M]$  di booleani.

Per ogni intervallo, segnare gli istanti coperti dall'intervallo.

Visitare l'array per trovare i periodi scoperti.

## SIMULAZIONE EFFICIENTE

Prendere tutti gli istanti di inizio e fine intervallo ed ordinarli tutti insieme, mantenendo in memoria quali si riferiscono ad un inizio intervallo e quali ad una fine intervallo.

Analizzare questi istanti mantenendo un contatore con il numero di intervalli attivi.

Se il contatore è uguale a 0, abbiamo trovato un buco.

# SOLUZIONI: INTERVALLO

- 1 Ordiniamo gli intervalli per istante di inizio
- 2 L'intervallo  $i$  termina un periodo scoperto se  $start[i] > end[j]$  per ogni  $j < i$
- 3 Visitiamo gli intervalli in ordine mantenendo in memoria il massimo degli istanti di fine.

$M \leftarrow end[1]$

**for**  $i = 2 \rightarrow N$  **do**

**if**  $start[i] > M$  **then**

        “Trovato periodo scoperto da  $M$  a  $start[i]$ ”

**end if**

$M \leftarrow \max(M, end[i])$

**end for**

# SORT PESATO

Vi viene dato un array di  $N$  interi da ordinare. Gli elementi sono precisamente tutti gli interi fra 1 e  $N$ . Ad ogni turno potete scambiare due elementi a scelta dell'array. Per fare ciò, pagate un prezzo pari alla somma dei due elementi.

## ESEMPIO

Per scambiare di posto l'elemento 3 e l'elemento 4 impiegate un turno e pagate 7.

Dovete risolvere due problemi: qual è il metodo piú veloce (che ottimizza il numero di turni) e il metodo piú economico (che ottimizza il prezzo).

# SOLUZIONE SORT PESATO

- Ogni elemento deve finire in una certa posizione
- Possiamo vederli come archi in un grafo da  $N$  nodi e  $N$  archi
- Individuiamo i cicli e valutiamo separatamente.
  - ▶ Il numero minimo di mosse per un ciclo di  $N$  elementi è  $N - 1$
  - ▶ La soluzione ovvia sposta sempre l'elemento piú piccolo con gli altri elementi
  - ▶ Può convenire “prendere in prestito” l'elemento 1, scambiandolo con l'elemento piú piccolo del ciclo. ordinare il resto del ciclo e rimettere a posto l'elemento 1.



$$(3 + 8) + (3 + 7) + (3 + 6) + (3 + 5) + (3 + 4) = 45$$

$$(1 + 3) + (1 + 8) + (1 + 7) + (1 + 6) + (1 + 5) + (1 + 4) + (3 + 1) = 43$$

Metodi principali per implementare i grafi

- 1 Liste di adiacenza (per ogni nodo, lista vicini)
- 2 Matrice di adiacenza
- 3 Lista di archi

Esempi in zip sul sito.

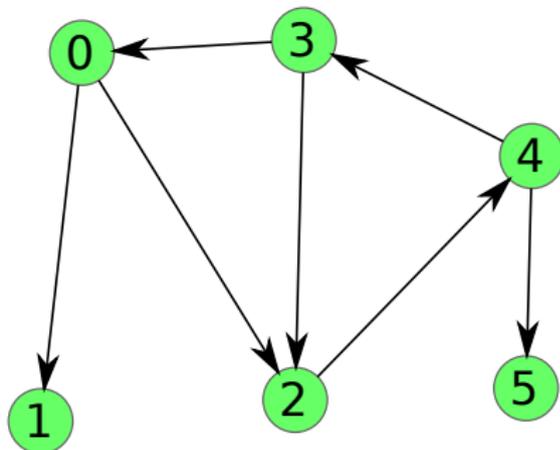
## MATRICE DI ADIACENZA

Implementazione ovvia con matrice  $N \times N$

# FORMATO DI INPUT

- Prima riga contiene  $N$  e  $M$ , numero di nodi e numero di archi
- Successive  $M$  righe contengono gli archi (eventualmente con peso)

```
6 7
0 1
0 2
4 3
4 5
3 2
2 4
3 0
```



# LISTE DI ADIACENZA

## ARRAY DI VECTOR

Lista di adiacenza implementata come array di vector o vector di vector. Se servono altre variabili (open, close) si creano altri array

```
vector< vector <int> > adj;  
vector<bool> visitato;
```

## ARRAY DI STRUCT

Struct nodo contenente lista di adiacenza e altre informazioni.

```
struct nodo{  
    vector<int> vic;  
    bool visitato= false;  
};
```

# LISTE DI ADIACENZA

```
struct nodo{
    vector<int> vic;
    bool visitato= false;
};
vector<nodo> grafo;
...
in >> N;
grafo.resize(N);
for(int i=0;i<M;i++){
    int from, to;
    in >> from >> to;
    grafo[from].vic.push_back(to);
}
```

# PROBLEMI

## VISITA DI GRAFO ORIENTATO

Dato un grafo ed un nodo di partenza, trovare il numero di nodi raggiungibili da quel nodo

## DIAMETRO SU GRAFO NON ORIENTATO

Dato un grafo non orientato trovare il piú lungo percorso minimo fra due nodi.

## NUMERO DI CAMMINI MINIMI

Dato un grafo orientato e due nodi, trovare il numero di diversi cammini minimi fra i due nodi.

# PROBLEMI

## LUDDISTI SPAZIALI

Primo progetto a. a. 2011/2012

## POKÉMON

Primo progetto a. a. 2016/2017