

Laboratorio 9 esercizio 1: Grafi e DAG

La soluzione proposta è composta da cinque file:

- **st.h**: definizione della tabella di simboli come ADT di I classe (tipo **st_t**) e prototipi delle funzioni ad essa associate (vedere commenti per dettagli);
- **st.c**: implementazione della tabella di simboli secondo il modello del vettore non ordinato di stringhe e implementazione delle funzioni relative;
- **graph.h**: definizione del grafo come ADT di I classe (tipo **graph_t**) e prototipi delle funzioni ad esso associate (vedere commenti per dettagli);
- **graph.c**: implementazione del grafo orientato come **struct** con i seguenti campi:
 - **st_t st**: tabella di simboli, possibile grazie a **#include "st.h"**
 - **edge_t *edges**: elenco degli archi, il tipo **edge_t** viene dichiarato nel medesimo file come **struct** che ha come campi l'indice del vertice di partenza, quello del vertice di arrivo e il peso dell'arco (tutti interi)
 - **int E, V**: numero di archi e vertici
 - **list_t *adj**: vettore di liste per le adiacenze, il tipo **list_t** viene dichiarato nel medesimo file come **struct** con puntatore a testa della lista

Risulta particolarmente rilevante l'implementazione delle seguenti funzioni:

- **int GRAPHcheckDAG(graph_t G, int *mark, int *pre, int *post)**: funzione che viene opportunamente chiamata da **main.c** per controllare se la rimozione degli archi segnati in **mark** sia un DAG o meno; per far ciò si utilizzano le funzioni **GRAPHremoveEdges** e **GRAPHaddEdges** rispettivamente per rimuovere e poi aggiungere nuovamente gli archi marcati alla lista delle adiacenze con un controllo intermedio di **dfsR**: quest'ultima è stata opportunamente modificata affinché restituisca un valore se si trovano cicli [0] o meno [1] (vedere commenti per dettagli)
 - **void GRAPHmaximumPath(graph_t G, FILE *fout)**: funzione che utilizza **TSdfsR** tratta dai lucidi per trovare l'ordine topologico dei vertici del DAG e calcolare le distanze massime di ognuno di essi da ogni sorgente
- **main.c**: file principale.

La soluzione sfrutta il modello del calcolo combinatorio dell'**insieme delle parti** per generare insiemi di archi: in particolare si utilizza il modello che richiama le combinazioni semplici in quanto permette la generazione di insiemi di cardinalità crescente e dunque di trovare prima quelli di cardinalità minima. Più precisamente i passaggi sono i seguenti:

1. inizializzazione variabili utili e grafo **G** caricando le informazioni da file;
2. allocazione variabili: da notare il vettore **mark**, la cui posizione *i*-esima marca l'arco di indice *i* nel vettore **edges** (visibile solo in **graph.c**) come appartenente [1] o meno [0] all'insieme;
3. si controlla che il grafo non sia già un DAG (se lo è si stampa un messaggio a terminale e si chiede se si vuole proseguire comunque);

4. si utilizza la funzione **powerset** in un opportuno ciclo per generare gli insiemi partendo da quelli a cardinalità minore;
5. all'interno della funzione **powerset** si controlla per ogni insieme generato se la rimozione degli archi marcati genererebbe un DAG: in caso di risposta affermativa, si aggiorna il flag ad 1 e si stampa la cardinalità **k** raggiunta, per poi stampare l'insieme corrente; la funzione prosegue generando solo più gli insiemi con cardinalità **k**, stampando e confrontando il peso totale con ***maxWt** solo di quelli che se rimossi generano un DAG (si aggiorna eventualmente la soluzione ottima **sol**);
6. terminata la ricorsione e il ciclo **for**, si stampa la soluzione finale con relativo peso;
7. si rimuovono definitivamente gli archi marcati e si stampano le distanze massime da ogni nodo sorgente verso ogni nodo del DAG;
8. liberazione spazio allocato.