

Relazione Esame: Problema da 18 punti

🚦 Strutture dati

Per il labirinto ho implementato un ADT **Graph** non orientato e pesato usando la rappresentazione a matrice di adiacenze **madj** per i cunicoli e un ADT **symboltable** per i vertici. Queste scelte sono dettate dalla necessita' di gestire varie informazioni riguardo i cunicoli (trappole) e vertici (profondita', quantita' di oro e valore tesoro) in maniera immediata. Infatti ho strutturato la matrice in modo che contenga i valori: -1 se non è presente arco, 0 se è presente e non contiene trappole, 1 se invece le contiene.

La tabella di simboli è realizzata mediante vettori non ordinati, uno per ogni informazione del vertice, così da poter definire funzioni `by_index` che ritornano valori di riferimento con costo $O(1)$. Per il cammino ho definito un ADT **Path** struttura che contiene vari parametri come il numero di passi, il valore del tesoro massimo, la profondita' dell'ultima stanza e il valore complessivo e un vettore di interi che contiene gli identificatori dei vertici toccati.

🚦 Acquisizione grafo

Il grafo è inizializzato dalla funzione **GRAPH_init** che ritorna un handle Graph, questa alloca una matrice di interi inizializzata al valore -1 mentre si appoggia alla funzione `ST_init` per allocare la tabella di simboli.

Per gestire l'acquisizione da file nel formato richiesto ho usato due cicli di chiamate a funzioni di libreria necessariamente modificate: **ST_insert** inserisce V dati relativi alle sale (profondita', quantita' di oro e valore tesoro) nella tabella di simboli, **GRAPH_insert_E** inserisce i cunicoli nella matrice delle adiacenze fino a che non finisce il file.

🚦 Problema verifica e acquisizione percorso

Ho gestito l'acquisizione da file del percorso attraverso la funzione **GRAPH_path_load** che attraverso un ciclo while per ogni stringa letta aggiunge il suo identificatore intero al vettore stanze del cammino Path grazie ad una ricerca in tabella di simboli $O(n)$. Dato che non conosco il numero di elementi massimi (M non è presente nel prototipo) se la dimensione del cammino eccede la dimensione massima uso `realloc`.

Per verificare la validita' del percorso secondo i vincoli (Mosse e Punti Ferita) la funzione **GRAPH_path_check** scandisce il vettore stanze e ad ogni passo provvede ad aggiornare il valore del tesoro (se è maggiore del tesoro massimo precedente) e quello dell'oro (con vettore `visited`), inoltre per ogni mossa (attraversamento cunicolo) controlla la presenza di trappola e in caso affermativo decrementa PF.

Successivamente assegna a TOT il valore totale del cammino attraverso uno switch della profondita' dell'ultima stanza visitata. La funzione ritorna fallimento nei casi in cui $M < 0$ o $PF < 0$.

🚦 Problema ottimizzazione

La funzione wrapper **GRAPH_path_best** procede ad allocare i vettori *cam* e *cam_max* che rappresentano rispettivamente le sequenze di identificatori di stanze del cammino corrente e di quello ottimo. Le variabili *len_max* e *TOT* sono passate alla funzione ricorsiva per riferimento in quanto devono essere modificate da quest'ultima. A seguito della chiamata ricorsiva il vettore *cam_max* viene copiato nel vettore *stanze* all'interno di *path*, così come il valore totale e la lunghezza.

La funzione ricorsiva **GRAPH_path_best** ritorna void perché per semplicità ho preferito lavorare con i vettori di interi passati come parametro.

Ad ogni passo ricorsivo la funzione aggiunge un nuovo vertice al vettore *cam* mentre vengono aggiornati i valori relativi alla quantità d'oro, controllando se il vertice non sia già stato attraversato, e al tesoro, nel caso in cui sia maggiore del tesoro massimo precedente.

Ad ogni mossa *M* e *PF*, passati come parametri by-value, vengono decrementati, *PF* solo nel caso rappresenti un cunicolo con trappola (1 nella matrice delle adiacenze).

La condizione di terminazione, cioè l'interruzione del percorso, avviene se vengono terminate le mosse o i punti ferita. Nel codice questa condizione è rappresentata dall'espressione booleana $(M < 0 \mid PF < 0)$, quando il programma entra nell'if considera il cammino fino al vertice della ricorsione precedente e ne calcola il punteggio con lo stesso switch con cui era stato calcolato nella funzione di verifica. Se il punteggio è maggiore del massimo precedente si aggiornano *cam_max*, *TOT* e *len_max*.

🚦 Modifiche a codice

- ✓ [r.155 Graph.c] **GRAPH_path_check** : uso vettore *visited* per non far prendere più volte oro di una stanza
- ✓ [r.159 Graph.c] **GRAPH_path_check** : metto controllo per evitare sforare limite vettore con ultima iterazione
- ✓ [r.247-250] **GRAPH_path_best_R** : aggiornamento soluzione massima
- ✓ [r.258] **GRAPH_path_best_R** : chiamata a funzione *visited* per vedere se vertice già stato percorso
- ✓ [r.268] **GRAPH_path_best_R** : chiamata ricorsiva

🚦 Commenti

- ✓ **GRAPH_path_check** : nell'interpretazione del testo che ho dato questa funzione ha il compito di controllare il rispetto dei vincoli *M* e *PF*, senza verificare la correttezza dei dati immessi come ad esempio l'effettiva presenza dei vertici nel grafo, cosa che avrei potuto fare con una ricerca in tabella di simboli con flag ritorno.
- ✓ Interruzione anomala *respondus* : quando mancavano circa 20 minuti la piattaforma di esame si è chiusa forzatamente e non ho potuto terminare il mio compito. Per fortuna ero in leggero anticipo e al momento della chiusura avevo già impostato i blocchi principali della funzione ricorsiva, mi restava solo da scrivere la

chiamata ricorsiva all'interno del ciclo (punto 3 delle modifiche: solamente riportare i parametri decrementati) e l'aggiornamento della soluzione all'interno dell if della condizione di terminazione (punto 3 delle modifiche : copia 2 vettori e calcolo ricchezza).

- ✓ *Non ho riportato tra le modifiche al codice sopra le chiamate della funzione ricorsiva nella funzione wrapper perche' si tratta banalmente di trascrivere i parametri della funzione.*