# Liste di adiacenza con vertici memorizzati in array

**Esame 23-7** 

 $\begin{array}{c} 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 3 \\ 0 & 0 & 0 \end{array}$ 

La matrice rappresenta un grafo orientato con tre vertici numerati come 0, 1 e 2. Questi numeri corrispondono alle righe e colonne della matrice.

La cella (i, j) della matrice indica se c'è un arco dal vertice i al vertice j.

Per esempio (0, 1) = 2 significa che esiste un arco dal vertice 0 al vertice 1 con peso 2.

La prima funzione da implementare per questo esame è quello di calcolarmi il peso totale del grafo. Nel grafo, il peso è un valore numerico associato agli archi. Quindi per esempio il peso tra 0 e 1 è 2.

### **Codice:**

```
int pesoTotaleArchi(const Grafo& g) {
  int sum = 0;
  for (int i = 0; i < g.numVertici; ++i) {
    for (int j = 0; j < g.numVertici; ++j) {
      if (g.matrice[i][j] != 0) {
        sum += g.matrice[i][j];
      }
    }
  }
  return sum;
}</pre>
```

La seconda funzione invece mi indica se esiste un vertice intermedio tra due vertici dati. Per esempio se v1 vale 1 e v2 vale 0 la logica è la seguente:

Se v1 è l'indice della riga e v2 è l'indice della colonna, devo verificare se esiste un vertice intermedio i tale che ci sia un arco da v1 a i (ovvero g[v1][i] != 0) e un arco da i a v2 (ovvero g[i][v2] != 0). Se entrambe queste condizioni sono vere, allora il vertice i è un vertice intermedio che collega v1 e v2, quindi aggiorno vlink a i e restituisco true. Se non trovo alcun vertice intermedio che soddisfi entrambe le condizioni, restituisco false e assegno vlink al valore elementoInesistente

## Codice:s

```
bool sonoCollegatiDaUnVertice(const Grafo& g, VerticeID v1, VerticeID v2, VerticeID& vlink)
{
    for (int i = 0; i < g.numVertici; ++i) {
        if (g.matrice[v1][i]!= 0 && g.matrice[i][v2]!= 0) {
            vlink = i;
            return true;
        }
    }
    vlink= elementoInesistente;
    return false;
}</pre>
```

## **Esame 2021**

Ci viene chiesto di trovare il grado minore del vertice. Inizializziamo una variabile **minGrado** con un valore alto e una variabile **verticeMinimo** a -1. Abbiamo un primo ciclo for per poter scorrere le righe, dentro a questo for inizializziamo una variabile **gradoUscente**. Scorriamo le colonne con un secondo **ciclo for** e all'interno di esso controlliamo se in posizione [i][j] l'arco esiste. In caso affermativo incrementiamo il **gradoUscente**. All'interno del ciclo for principale controlliamo se **gradoUscente** sia minore di **minGrado**. In caso positivo **minGrado** prende il valore di **gradoUscente** e salviamo la **posizione i-esima** dentro a **verticeMinimo**.

#### Codice:

```
int ritornaVerticeAventeGradoMin(const Grafo& g) {
  int minGrado; // Inizializzo il grado minimo a un valore molto alto
                           // Variabile per memorizzare il vertice con il grado
  int verticeMinimo = -1;
minimo
  for (int i = 0; i < g.numVertici; ++i) {
     int gradoUscente = 0;
     for (int j = 0; j < g.numVertici; ++j) {
       if (g.matrice[i][j] != 0) {
          gradoUscente++;
       }
     }
     // Se il grado uscente è inferiore al minimo trovato finora, aggiorna il minimo
     if (gradoUscente < minGrado) {
       minGrado = gradoUscente;
       verticeMinimo = i;
  }
  return verticeMinimo;
```

La funzione camminoNelGrafoDecrescente verifica se nel grafo g esiste un cammino rappresentato dall'array C in cui i pesi degli archi sono strettamente decrescenti. Iniziamo a scorrere mediante un ciclo for i nodi del cammino C, la variabile l rappresenta la lunghezza di C. La prima if riguarda il primo arco, inizializziamo peso con il valore del primo arco tra C[0] e C[1]. Mentre la seconda controlla se il peso successivo è maggiore al precedente, se risultasse positivo allora non è strettamente decrescente e ritorniamo false.

#### Codice

```
bool camminoNelGrafoDecrescente(const Grafo& g, const int& l, const Cammino C) {
    if (g.numVertici <= 0) {
        return false;
    }

    if (l < 1) {
        cout << "Cammino corto";
        return false;
    }

    int peso;
    for (int i = 0; i < l - 1; ++i) {
        if (i == 0) {
            peso = g.matrice[C[i]][C[i + 1]];
        } else {
            if (peso <= g.matrice[C[i]][C[i + 1]]) {
                return false;
        }
            peso = g.matrice[C[i]][C[i + 1]];
    }
    return true;
}</pre>
```

La funzione **contaSink** controlla se il vertice corrente è un sink, ovvero se non ha archi uscenti. Usiamo un contatore e semplicemente scorriamo tutto il grafo, Se in posizione [i][j] abbiamo un numero != 0 allora usciamo dal ciclo

## Codice

```
int contaSink(Grafo& g) {
  int count = 0;
  for (int i = 0; i < g.numVertici; ++i) {
    bool isSink = true; // Presupponiamo che il vertice sia un sink
    for (int j = 0; j < g.numVertici; ++j) {
        if (g.matrice[i][j] != 0) {
            isSink = false;
            break;
        }
    }
}</pre>
```

```
// Se il vertice è un sink, incrementa il contatore
if (isSink) {
    count++;
    }
}
return count;
}
```