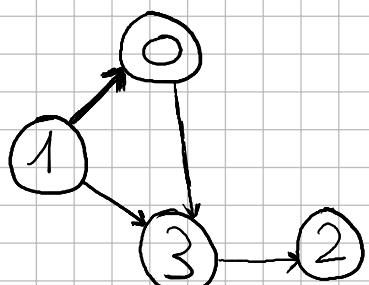


# Come si rappresenta un grafo?

Esistono 3 modi per rappresentare i grafi:

- Elenco di Archi
- Matrice di Adiacenza
- Liste di Adiacenza

## Elenco di Archi



4 archi:

(1,0)  
(1,3)  
(0,3)  
(3,2)

per realizzare questa rappresentazione  
possiamo fare un array di  
struct tipo:

{  
arco uscente: x  
arco entrante: y  
}

In generale hai:

$n$

$(v_1, v_1)$

$(v_2, v_2)$

...

$(v_n, v_n)$

## Costo operazioni:

esiste l'arco  $(v, v)$ ?  $O(n)$  perché devo scorrere tutti gli archi

quali sono i vicini di un nodo  $v$ ?  $O(m)$  // Vicino di  $z$ ? 2

$\delta_{\text{out}}(v)$ ?  $O(m)$

$\delta_{\text{in}}(v)$ ?  $O(m)$

$\delta(v)$ ?  $O(m)$

Aggiunta di un arco  $(u,v)$ ?  $O(1)$

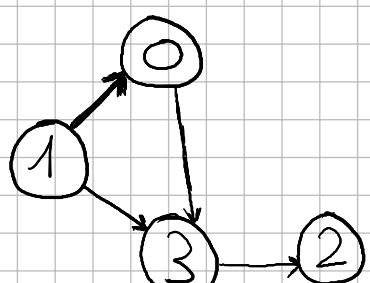
Eliminazione di un arco  $(u,v)$ ?  $O(m)$  // bisogna prima trovare l'arco

Contare num archi  $(|E|)$ ?  $O(n)$

Queste operazioni risultano costose in tempo perché prima bisogna trovare l'arco o nodo interessato.

Costo in spazio:  $O(m)$

## Matrice di Adiacenza



	0	1	2	3
0	0	0	0	1
1	1	0	0	1
2	0	0	0	0
3	0	0	1	0

righe = archi uscenti

colonne = archi entranti

0	1	2	3
0	0	0	1
1	1	0	0
2	0	0	0
3	0	0	1

Matrice di dimensione  $n \times n$

num nodi  $\times$  num nodi:

)  
Sempre zero su questa diagonale perché non esiste

## Costo operazioni:

esiste l'arco  $(u, v)$ ?  $O(1)$  // basta fare accesso posizionale

quali sono i vicini di un nodo  $v$ ?  $O(n)$  // scorre colonna del nodo  
dove  $n$  invece

$\delta_{\text{out}}(v)$ ?  $O(n)$   
che in è ottimo, soprattutto se il grafo è denso

$\delta_{\text{in}}(v)$ ?  $O(n)$

$\delta(v)$ ?  $O(n)$

Aggiunto di un arco  $(u, v)$ ?  $O(1)$

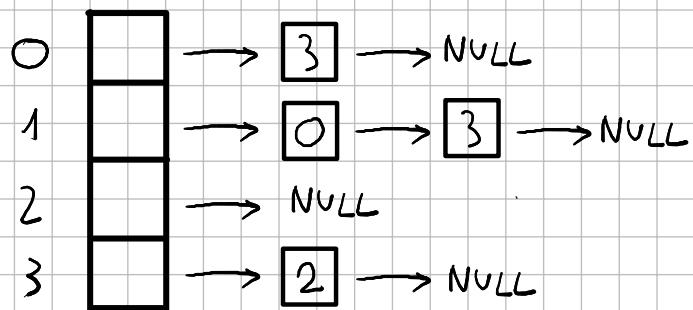
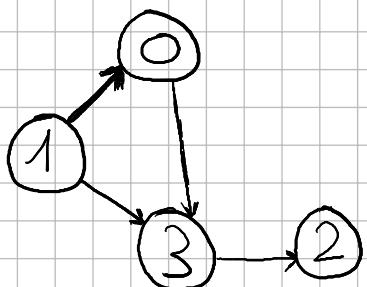
Eliminazione di un arco  $(u, v)$ ?  $O(1)$

Contare num archi  $(|E|)$ ?  $O(n^2)$  // unico caso in cui scorri tutta la matrice

Confronto all'elenco di archi abbiamo un netto miglioramento, dato che è sempre meglio avere costi nell'ordine di  $n$  e non di  $m$ , soprattutto se un grafo è denso.

Costo in Spazio:  $O(n^2) \rightarrow$  questo costo è fisso, anche se il grafo non ha archi.

## Liste di Adjacenza



Gli elementi della lista sono gli archi uscenti del rispettivo nodo.

### Costo operazioni:

esiste l'arco  $(u,v)$ ?  $O(\delta_{out}(u))$  // questo è dovuto dal fatto che la dim della lista di un nodo è uguale al grado uscente ( $\delta_{out}$ )

quali sono i vicini di un nodo  $v$ ?  $O(\delta_{out}(v))$

$\delta_{out}(v)$ ?  $O(\delta_{out}(v))$  // significa che per sapere i gradi uscenti di un nodo devi scorrere tutta la lista, che ha dimensione  $\delta_{out}(v)$

$\delta_{in}(v)$ ?  $O(n+m)$  // perché devi scorrere tutte le liste d. ogni nodo

$\delta(v)$ ?  $O(n+m)$

Aggiunta di un arco  $(u,v)$ ?  $O(1)$  // head insert

Eliminazione di un arco  $(u,v)$ ?  $O(\delta_{out}(u))$

Contare num archi ( $|E|$ )?  $O(n+m)$

Costo Spazio:  $O(n+m)$  // se grafo sparso lista meglio di matrice

se grafo denso lista praticamente uguale alla matrice  
però nella matrice le operazioni costano meno.

Quando conviene una rappresentazione rispetto ad un altro?

L'elenco di archi non conviene praticamente mai, l'unico vantaggio è il costo in spazio ridotto.

La matrice di adiacenza ha costi ottimi per le operazioni, ma è onerosa in termini di spazio.

La lista di adiacenza è un mix bilanciato, perché se il grafo non è particolarmente denso  $S_{out}(v)$  è un buon costo, ma se il grafo è denso  $S_{out}(v)$  tende a  $n+m$ , quindi peggiore rispetto alla matrice.

Per la complessità in spazio vale lo stesso cosa

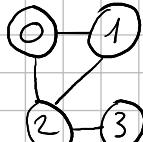
Tutto molto bello, ma i grafî non ordinati?

Anche per i grafî non ordinati si possono usare queste 3 rappresentazioni, semplicemente duplichi gli archi, scrivendoli da entrambi i versi. I costi ovviamente non variano.

Esempio

Elenco di archi:

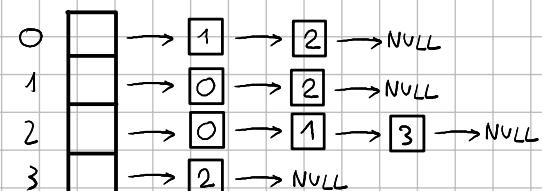
8  
(0,1)  
(1,0)  
(0,2)  
(2,0)  
(1,2)  
(2,1)  
(2,3)  
(3,2)



Matrice di adiacenza:

	0	1	2	3
0	0	1	1	0
1	1	0	1	0
2	1	1	0	1
3	0	0	1	0

Lista di adiacenza:

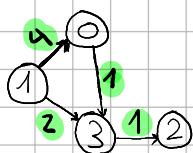


Se noti: è una matrice simmetrica.

# E per i pesi?

- **classe di archi:** si aggiunge un parametro

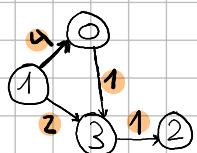
Ese:



pesi  
 $(1,0,4)$   
 $(1,3,2)$   
 $(0,3,1)$   
 $(3,2,1)$

- **matrice di adiacenza:** invece di mettere 1 si mette il peso

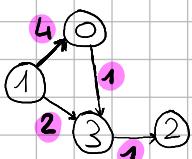
Ese:



	0	1	2	3
0	0	0	0	1
1	4	0	0	2
2	0	0	0	0
3	0	0	1	0

- **lista di adiacenza:** invece di mettere il numero del nodo metto una struttura con nodo + peso.

Ese:

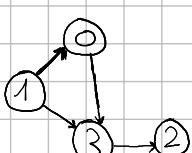


0	→	<table border="1"><tr><td>3</td><td>1</td></tr></table>	3	1	→ NULL		
3	1						
1	→	<table border="1"><tr><td>3</td><td>2</td></tr></table>	3	2	→ <table border="1"><tr><td>0</td><td>4</td></tr></table> → NULL	0	4
3	2						
0	4						
2	→	NULL					
3	→	<table border="1"><tr><td>2</td><td>1</td></tr></table>	2	1	→ NULL		
2	1						

Esiste un quarto modo per rappresentare i grafici, ovvero le liste di incidenti.

Sì solvono gli archi invece che i nodi.

Ese:



0	→	<table border="1"><tr><td>(0,3)</td></tr></table>	(0,3)	→ NULL	
(0,3)					
1	→	<table border="1"><tr><td>(1,2)</td></tr></table>	(1,2)	→ <table border="1"><tr><td>(1,3)</td></tr></table> → NULL	(1,3)
(1,2)					
(1,3)					
2	→	NULL			
3	→	<table border="1"><tr><td>(3,2)</td></tr></table>	(3,2)	→ NULL	
(3,2)					