Lezioni di Ricerca Operativa

Corso di Laurea in Informatica ed Informatica Applicata

Università di Salerno

Lezione n° 22

Problema dell'albero dei cammini minimi

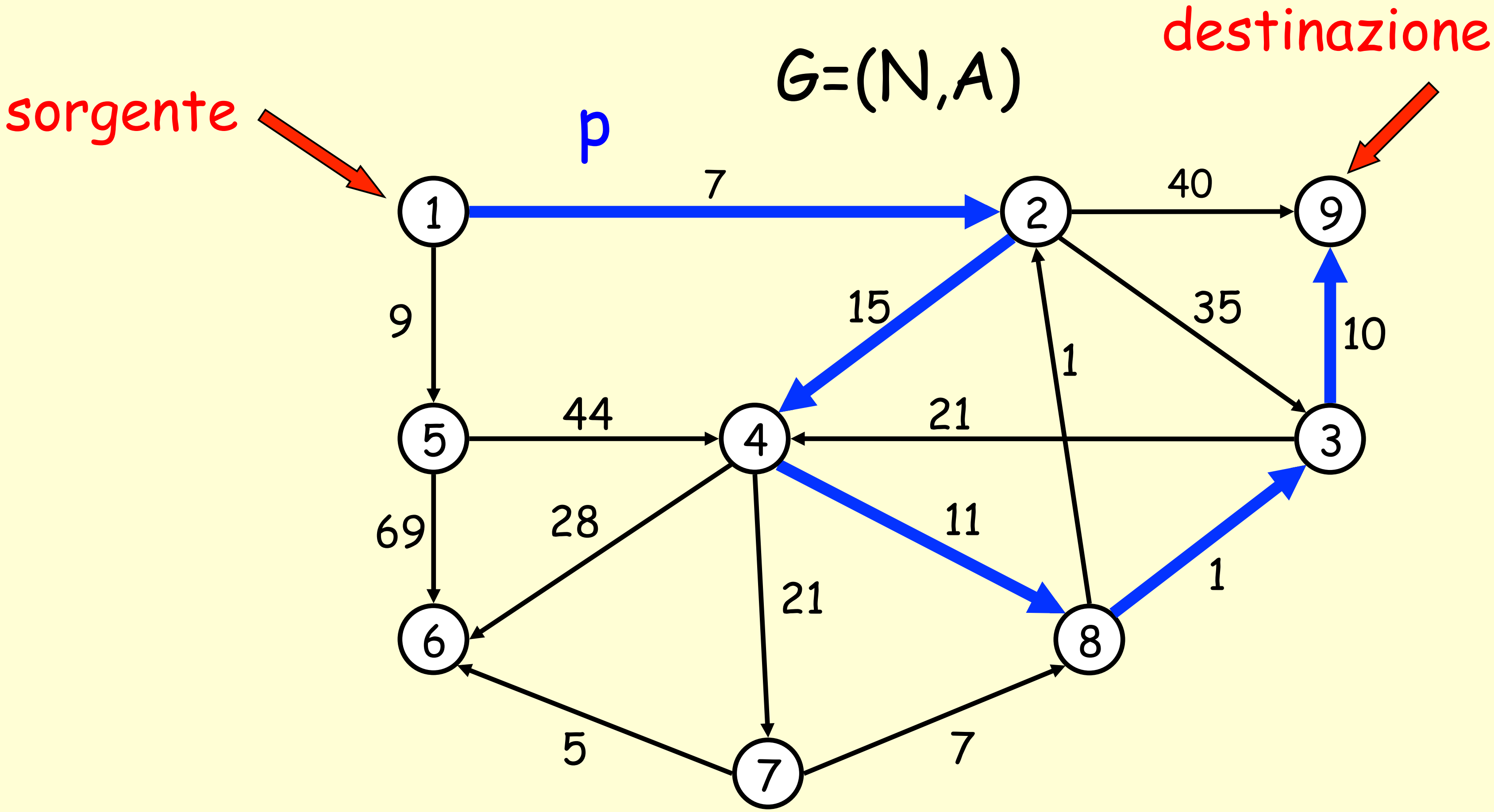
Anno accademico 2011/2012

Prof. Cerulli – Dott.ssa Gentili – Dott. Carrabs

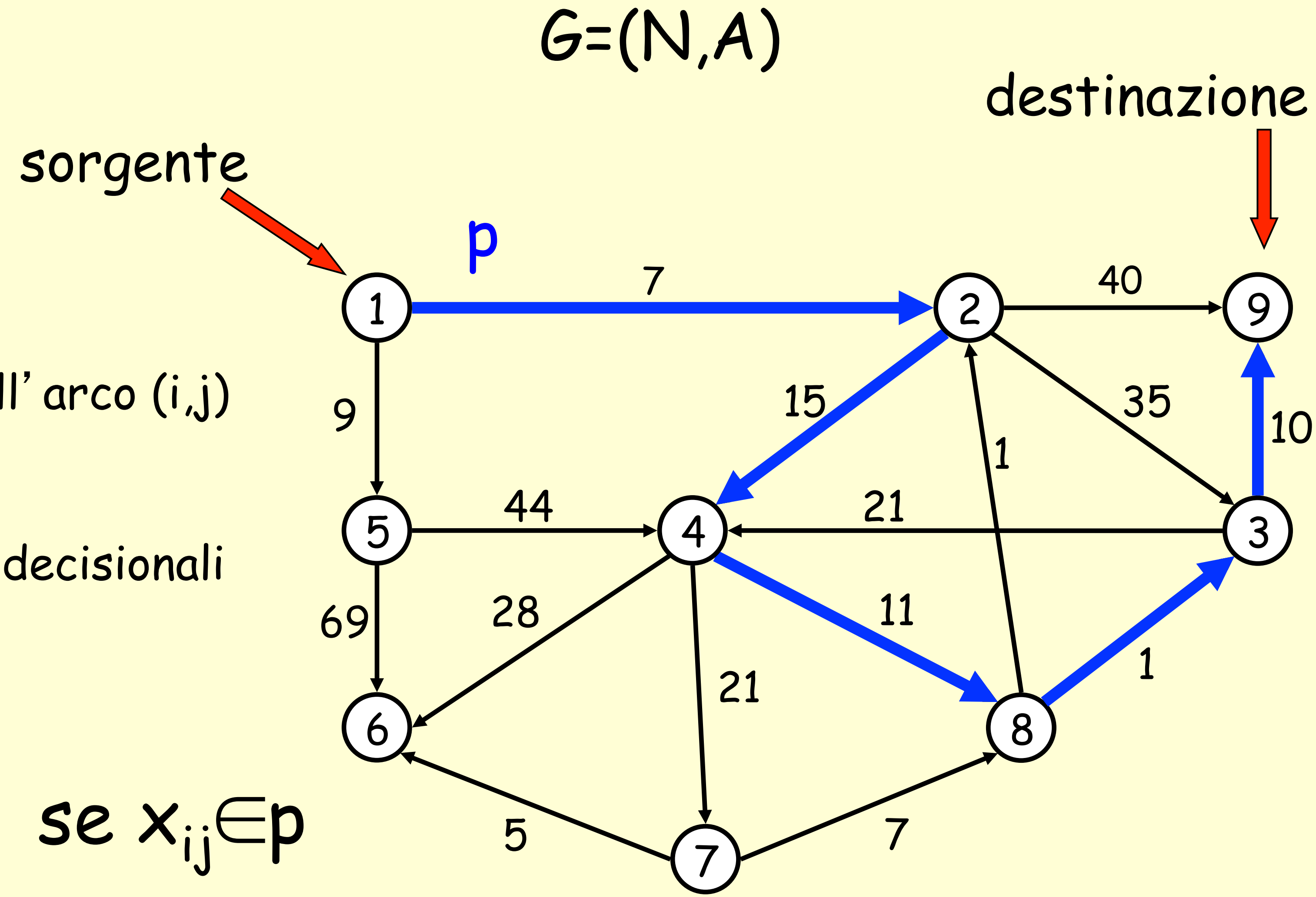
Il problema dei cammini minimi

[Versione uno a uno]

Sia $G = (V,A)$ un grafo orientato su cui sia definito un vettore $\underline{c} = [c_{ij}]$ dei costi associati agli archi del grafo; inoltre, siano s e t due nodi distinti, detti rispettivamente *origine* e *destinazione*. Il problema dei cammini minimi 1 a 1 consiste nel determinare il percorso di costo minimo da s a t in G.



Modello matematico (uno a uno)



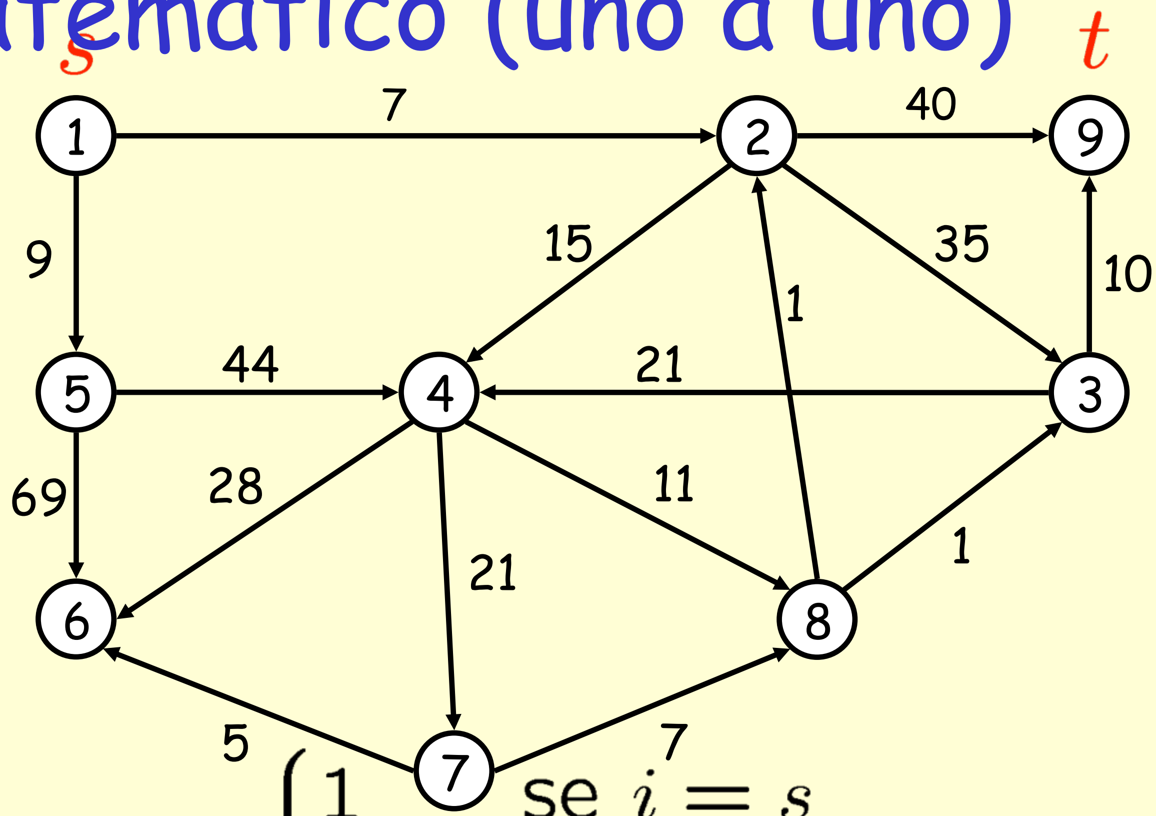
c_{ij} = costo dell'arco (i,j)

x_{ij} = variabili decisionali

$$x_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{se } x_{ij} \in p \\ 0 & \text{se } x_{ij} \notin p \end{cases}$$

Modello matematico (uno a uno)

$$\min \sum_{(i,j)\in A} c_{ij}\, x_{ij}$$



$$\sum_{j\in FS(i)} x_{ij} - \sum_{j\in BS(i)} x_{ji} = \begin{cases} 1 & \text{se } i = s \\ 0 & \text{se } i \in N \setminus \{s,t\} \\ -1 & \text{se } i = t \end{cases}$$

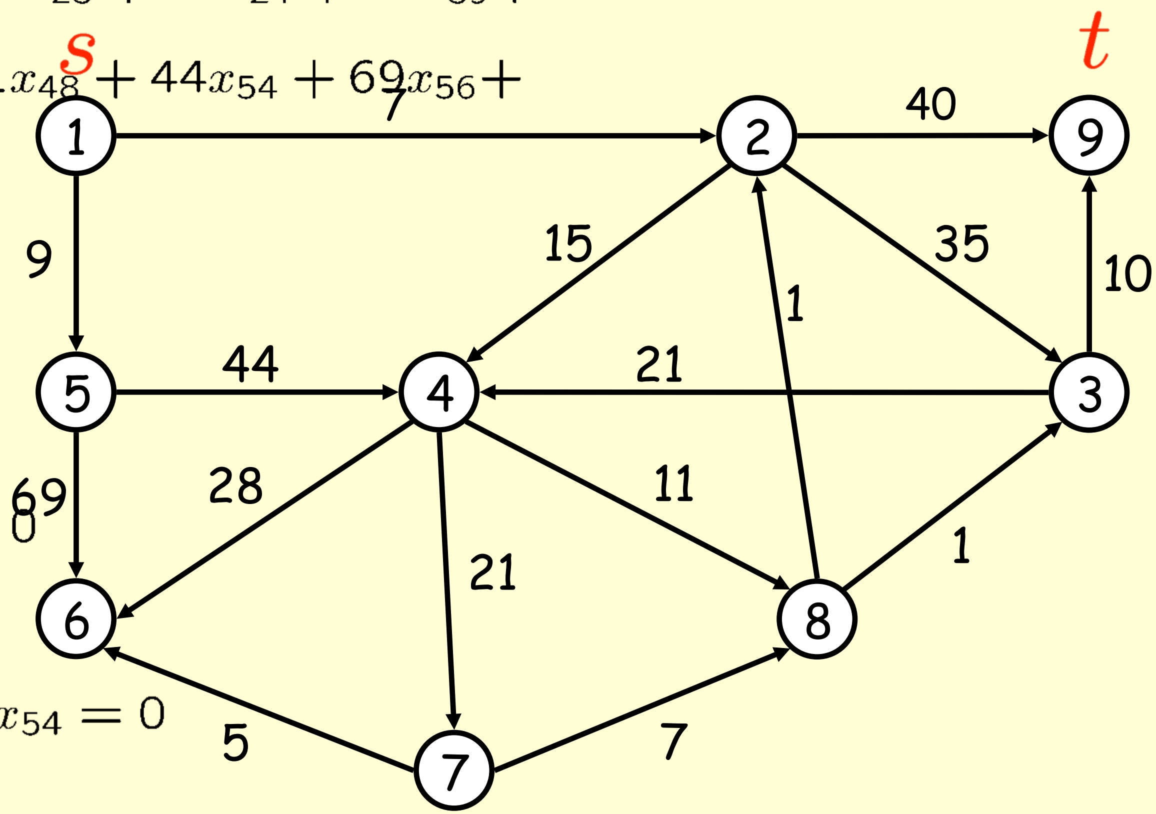
$$x_{ij} \in \{0,1\}$$

Modello matematico (uno a uno)

$$\min \; 7x_{12} + 9x_{15} + 40x_{29} + 35x_{23} + 15x_{24} + 10x_{39} +$$

$$+21x_{34} + 28x_{46} + 21x_{47} + 11x_{48} + 44x_{54} + 69x_{56} +$$

$$+5x_{76} + 7x_{78} + x_{82} + x_{83}$$



$$x_{12} + x_{15} - 0 = 1$$

$$0 - x_{29} - x_{39} = -1$$

$$x_{23} + x_{24} + x_{29} - x_{12} - x_{82} = 0$$

$$x_{39} + x_{34} - x_{23} - x_{83} = 0$$

$$x_{46} + x_{47} + x_{48} - x_{24} - x_{34} - x_{54} = 0$$

$$x_{54} + x_{56} - x_{15} = 0$$

$$0 - x_{46} - x_{56} - x_{76} = 0$$

$$x_{76} + x_{78} - x_{47} = 0$$

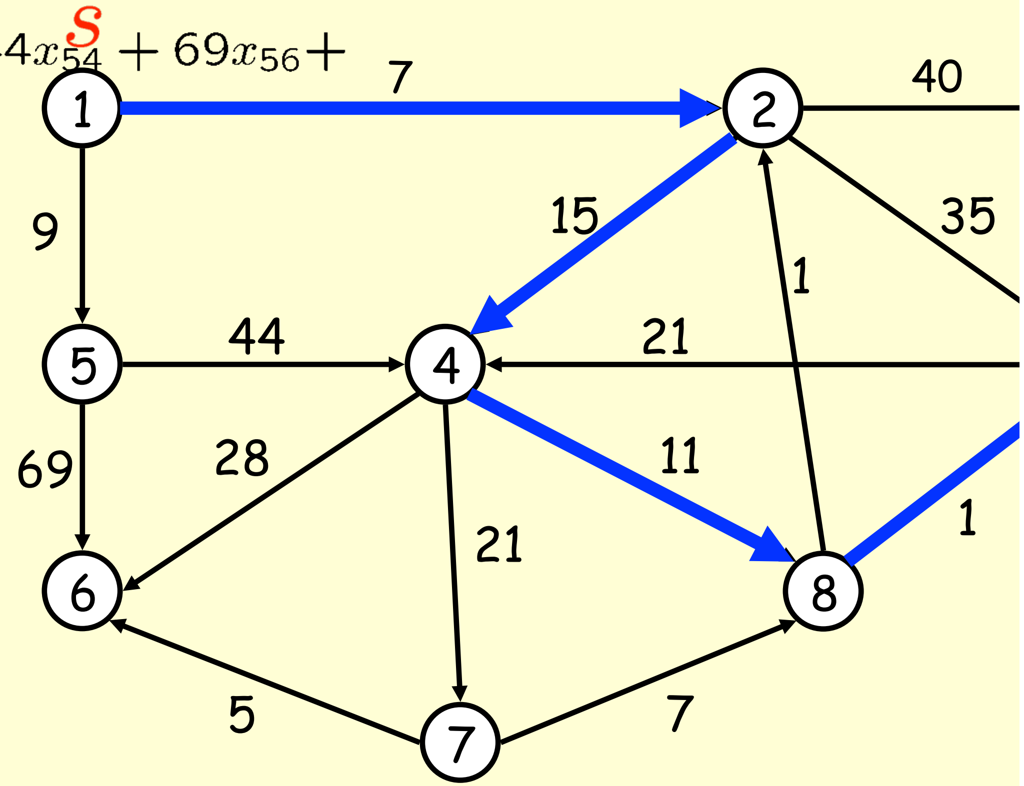
$$x_{82} + x_{83} - x_{48} - x_{78} = 0$$

Modello matematico (uno a uno)

$$\min \;\; 7x_{12} + 9x_{15} + 40x_{29} + 35x_{23} + 15x_{24} + 10x_{39} +$$

$$+21x_{34} + 28x_{46} + 21x_{47} + 11x_{48} + 44x_{54} + 69x_{56} +$$

$$+5x_{76} + 7x_{78} + x_{82} + x_{83}$$



$$x_{12} + x_{15} - 0 = 1$$

$$0 - x_{29} - x_{39} = -1$$

$$x_{23} + x_{24} + x_{29} - x_{12} - x_{82} = 0$$

$$x_{39} + x_{34} - x_{23} - x_{83} = 0$$

$$x_{46} + x_{47} + x_{48} - x_{24} - x_{34} - x_{54} = 0$$

$$x_{54} + x_{56} - x_{15} = 0$$

$$0 - x_{46} - x_{56} - x_{76} = 0$$

$$x_{76} + x_{78} - x_{47} = 0$$

$$x_{82} + x_{83} - x_{48} - x_{78} = 0$$

$$x_{12} = 1, x_{24} = 1, x_{48} = 1, x_{83} = 1, x_{39} = 1$$

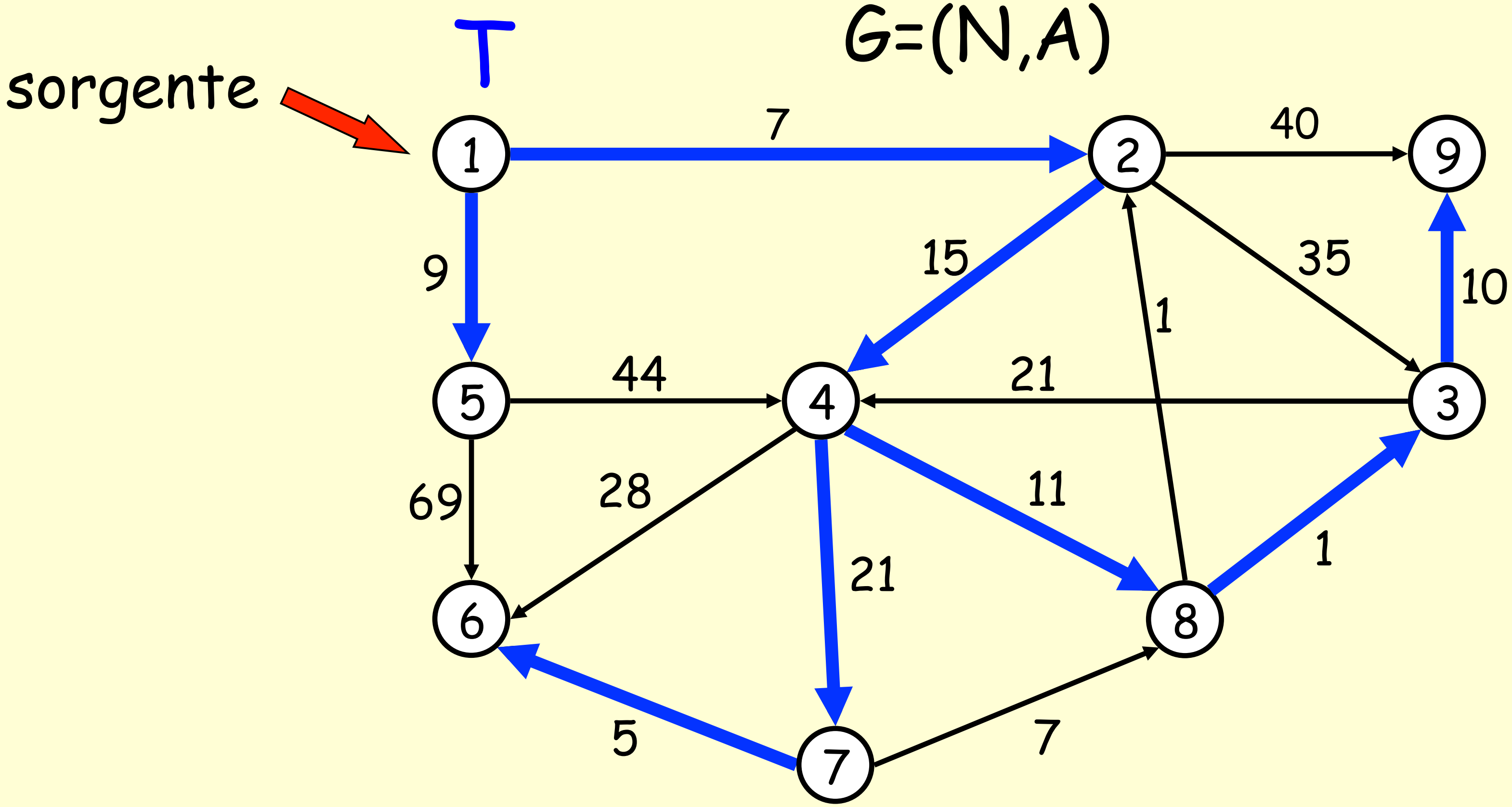
$$z = 44$$

Il problema dei cammini minimi (varianti)

- Uno ad uno
- Uno a tutti
- Tutti a tutti

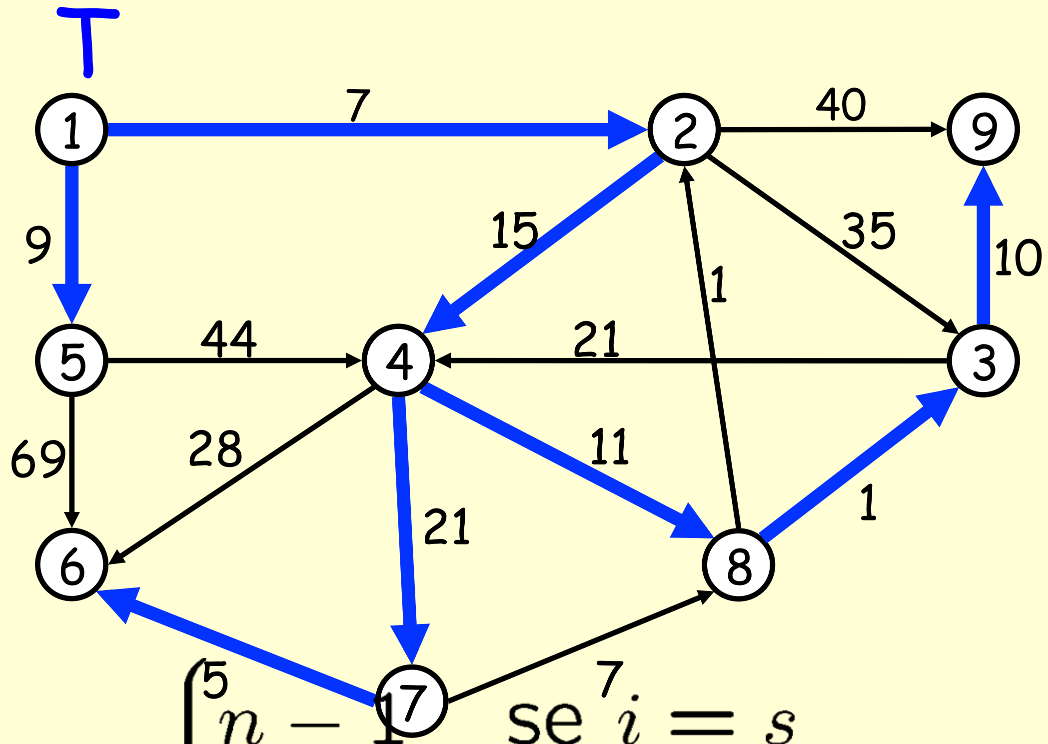
Il problema dei cammini minimi (uno a tutti)

[Versione uno a tutti]
Sia *G* = (V,A) un grafo orientato su cui sia definito un vettore $\underline{c} = [c_{ij}]$ dei costi associati agli archi del grafo; inoltre, siano *s* il nodo *origine*. Il problema dei cammini minimi 1 a tutti consiste nel determinare l'albero dei cammini minimi da s a tutti gli altri nodi di *G*.



Qual' è il modello matematico per la versione uno a tutti?

Il problema dei cammini minimi (uno a tutti)



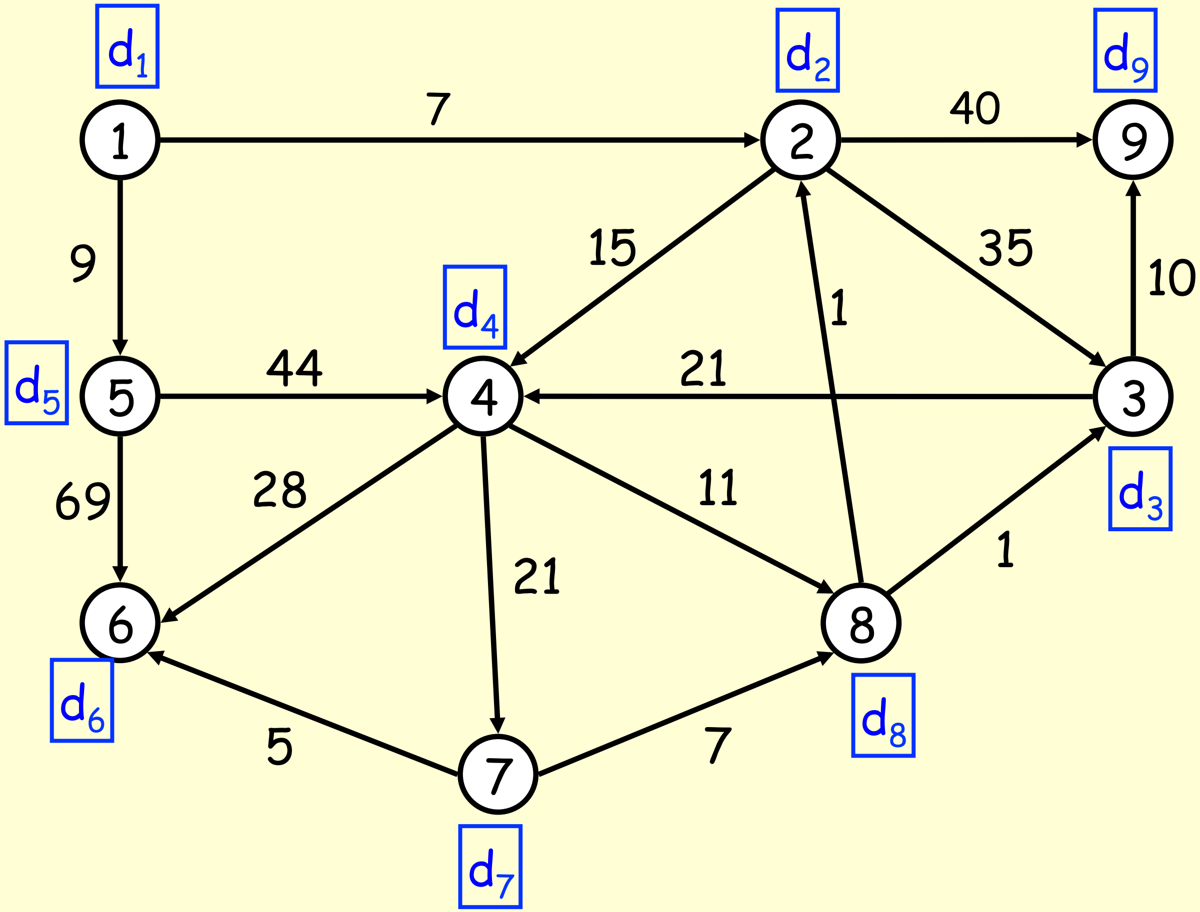
$$\min \sum_{(i,j)\in A} c_{ij}\, x_{ij}$$

$$\sum_{j\in FS(i)} x_{ij} - \sum_{j\in BS(i)} x_{ji} = \begin{cases} n-1 & \text{se } i = s \\ -1 & \text{se } i \neq s \end{cases}$$

$$x_{ij} \in Z^{+} \cup \{0\}$$

Etichette dei nodi

$G=(N,A)$



Algoritmo prototipo

Passo 1: *Inizializzazione.*

$d_s=0$, $P_s=NULL$, $d_k=\infty$, $P_k=s$ $\forall k \in N \setminus \{s\}$,

$Q=\{s\}$;

Passo 2: *Estrai un vertice x da Q ($Q= Q \setminus \{x\}$) ed aggiorna quando possibile le etichette dei vertici in FS(x):*

$\forall y \in FS(x)$ se $d_x + c_{xy} < d_y$ allora

$d_y = d_x + c_{xy}$, $P_y= x$ e se $y \notin Q$ inseriscilo in Q ($Q= Q \cup \{y\}$) (test di ottimalità)

Aggiornamento delle etichette

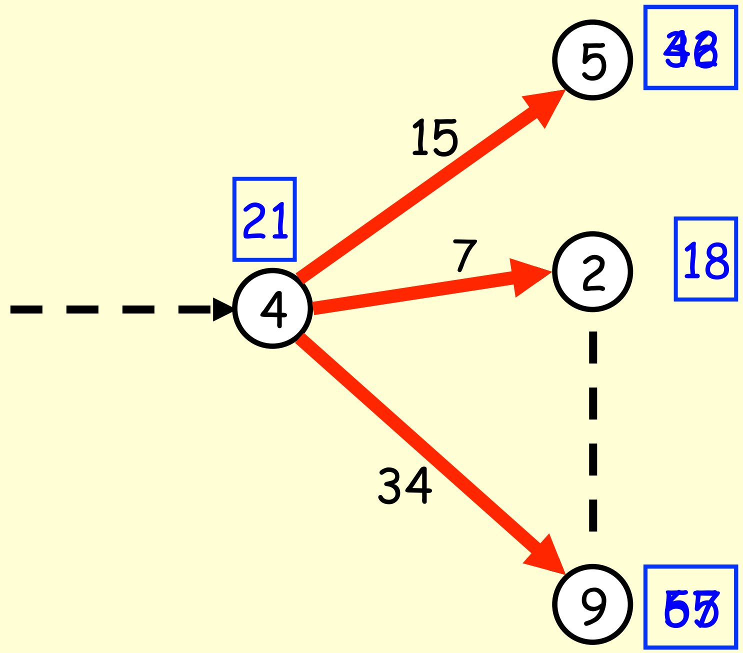
$\forall y \in FS(x)$ se $d_x + c_{xy} < d_y$ allora $d_y = d_x + c_{xy}$ e $P_y = x$

- $x=4,\ y=5$
  $d_4 + c_{45} < d_5$?
  $d_5 = d_4 + c_{45}$ e $P_5 = 4$

- $x=4,\ y=2$
  $d_4 + c_{42} < d_2$?

…………………

- $x=4,\ y=9$
  $d_4 + c_{49} < d_9$?
  $d_9 = d_4 + c_{49}$ e $P_9 = 4$



Algoritmo prototipo

Passo 1: *Inizializzazione.*

$d_s=0$, $P_s=NULL$, $d_k=\infty$, $P_k=s$ $\forall k \in N \setminus \{s\}$,

$Q=\{s\}$;

Passo 2: *Estrai un vertice x da Q ($Q= Q \setminus\{x\}$) ed aggiorna quando possibile le etichette dei vertici in FS(x):*

$\forall y \in FS(x)$ se $d_x + c_{xy} < d_y$ allora

$d_y = d_x + c_{xy}$, $P_y= x$ e se $y \notin Q$ inseriscilo in Q ($Q= Q \cup \{y\}$) (test di ottimalità)

Passo 3: *Fino a quando $Q \neq \emptyset$ ripeti il passo 2 ;*

Differenti implementazioni

Gli algoritmi per l' SPT si distinguono per:

- La politica di estrazione del nodo da *Q* (label setting e label correcting)

- La struttura dati utilizzata per implementare *Q*

Label Correcting

Algoritmi label correcting [Bellman-Ford]:

- I nodi vengono estratti dalla coda Q in ordine FIFO (è una delle possibili implementazioni dell'algoritmo)

- Le etichette dei nodi sono temporanee per tutta la durata della computazione. Solo al termine dell'algoritmo tali etichette rappresenteranno le distanze minime.

- L'algoritmo è in grado di risolvere il problema dei cammini minimi su un qualsiasi grafo che non presenta cicli di peso negativo.

Label Setting

Algoritmi label setting [Dijkstra]:

- Ad ogni iterazione viene estratto dalla coda Q il nodo con x etichetta minima.

- L'etichetta del nodo x estratto rappresenta la distanza minima dall sorgente al nodo stesso. Tale etichetta viene fissata in modo permamente e non viene più aggiornata (quindi una volta estratto un nodo non può essere reinserito in Q).

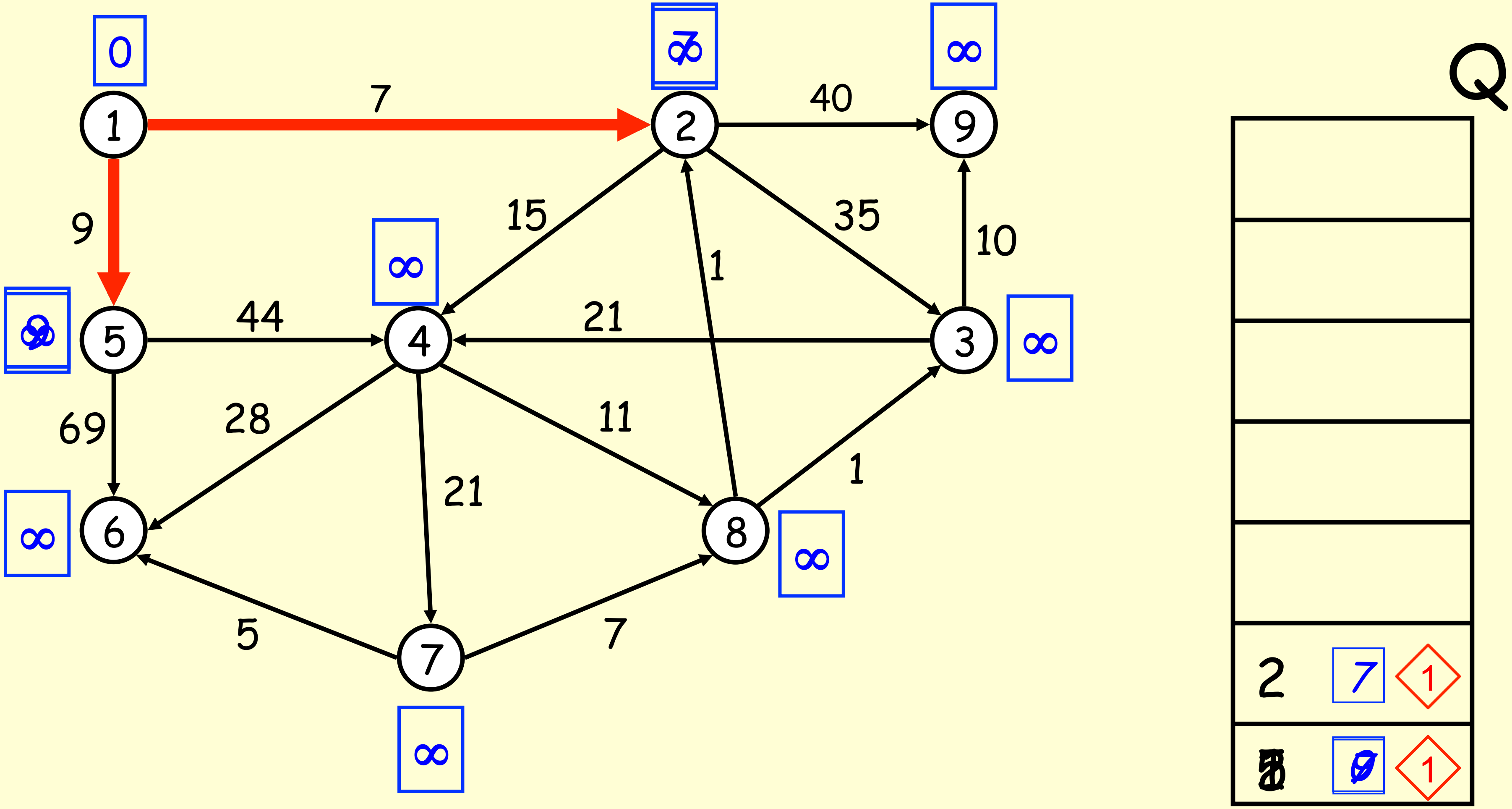
- Gli algoritmi label setting sono più efficienti dei label correcting, ma possono essere applicati solo su grafi dove $c_{ij} \geq 0$.

Algoritmo di Dijkstra (label setting)

```
Dijkstra (G,s)

  Inizializzazione; ( ds=0, Ps=NULL,   dk=∞, Pk=s ∀k∈N\{s} , Q={s})

  while ( Q ≠ ∅){
           x = Extract_min(Q);
           Test_ottimalità(x,y);      con y∈FS(x);

  }
```

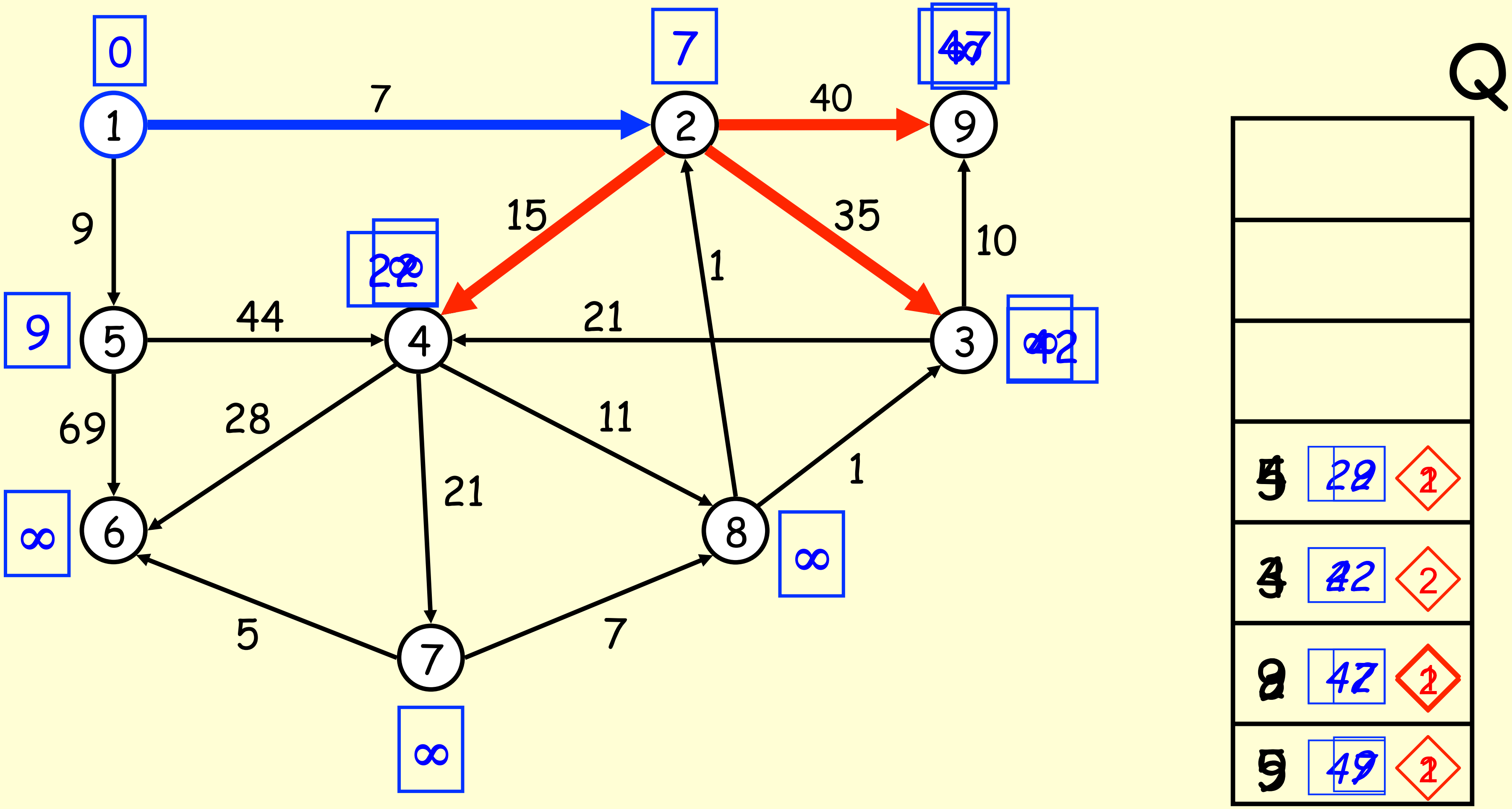
L'algoritmo di Dijkstra (label setting)

G=(N,A)



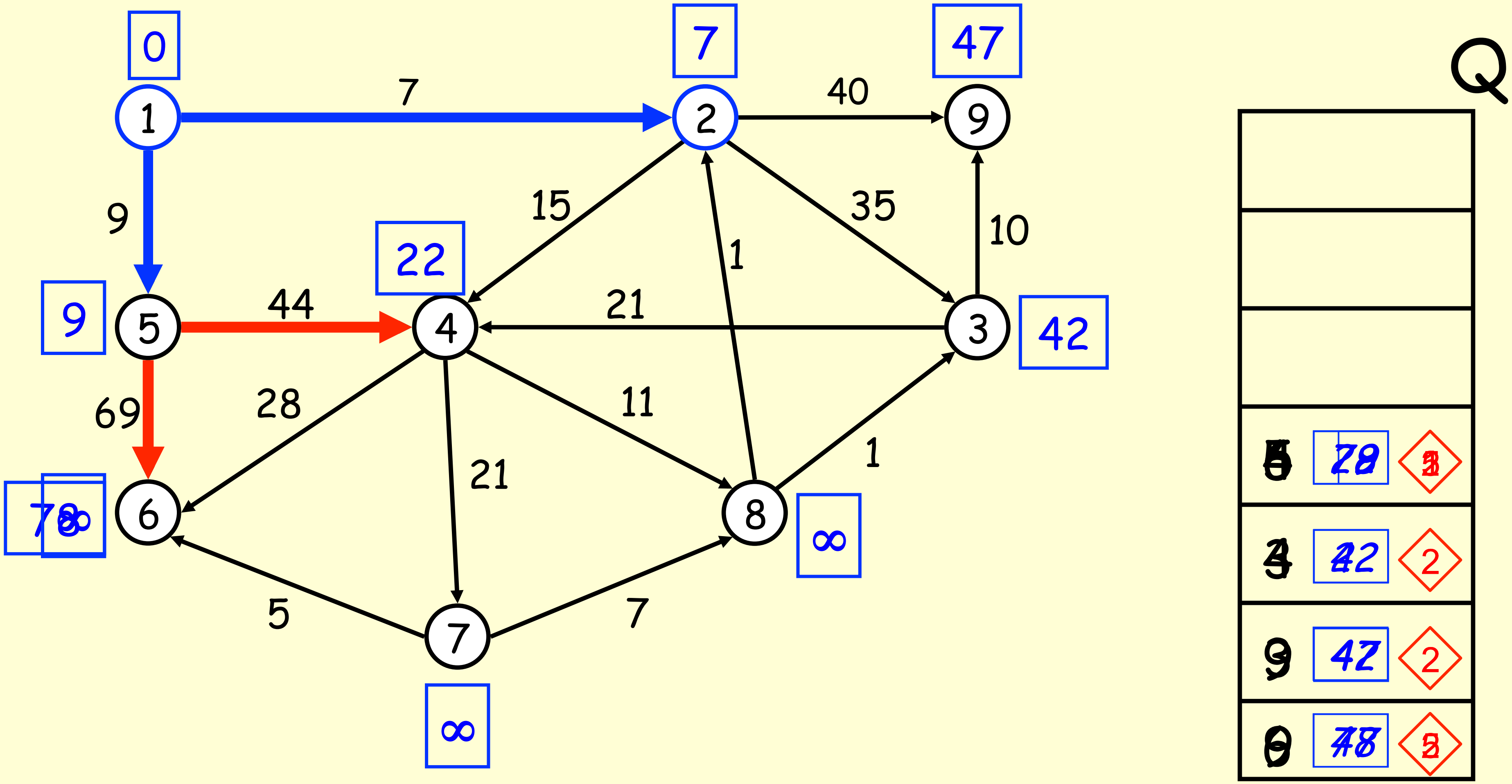
L'algoritmo di Dijkstra (label setting)

G=(N,A)



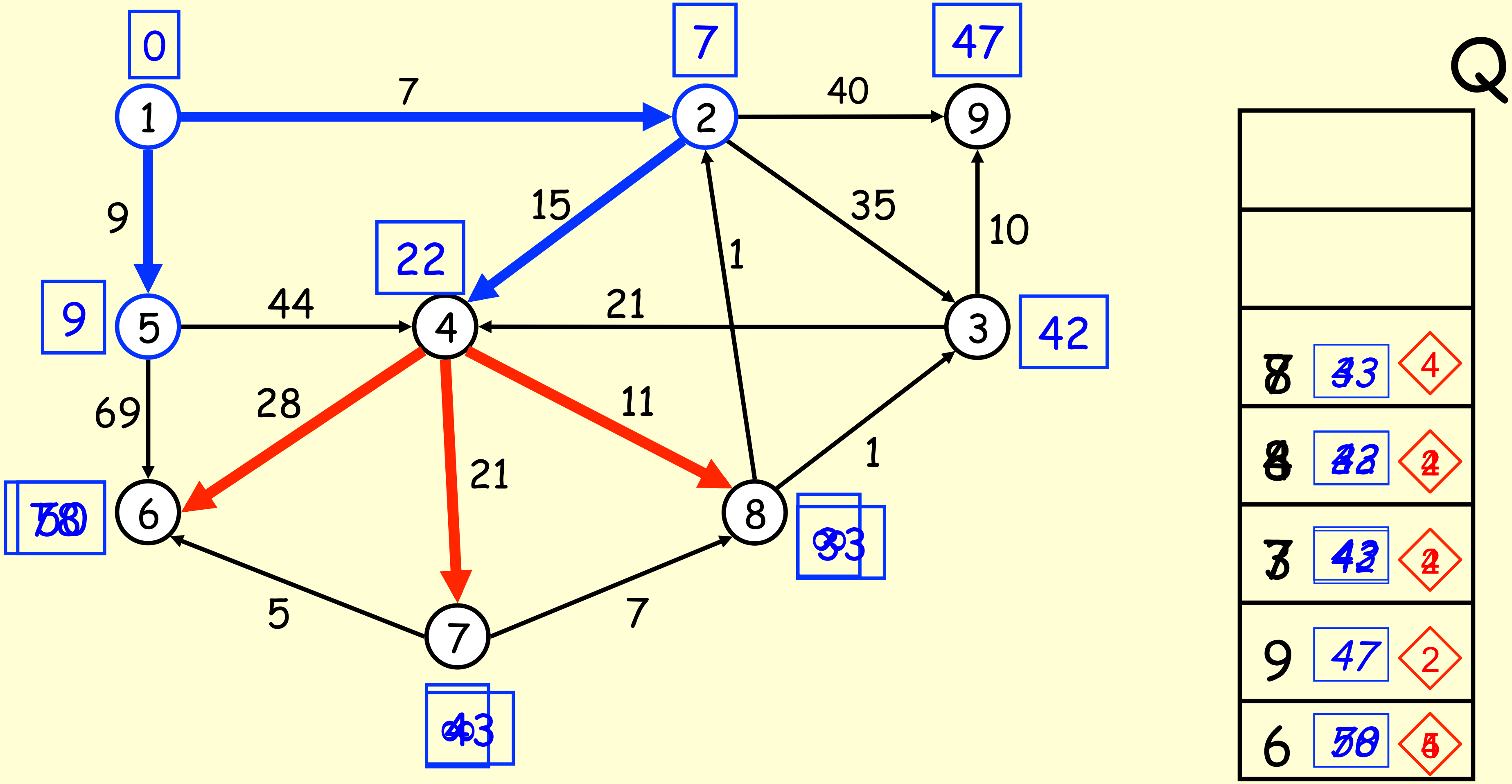
L'algoritmo di Dijkstra (label setting)

G=(N,A)



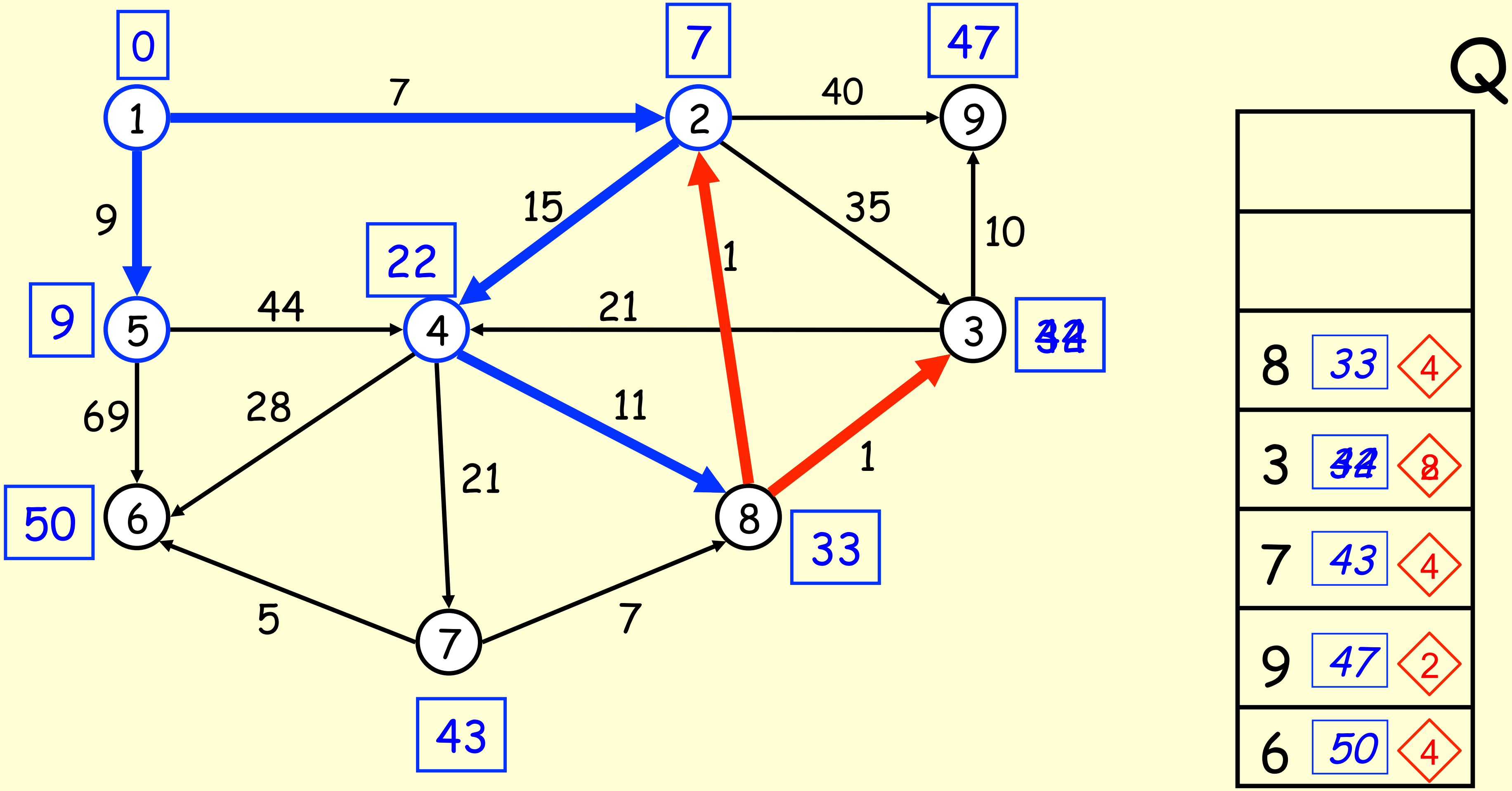
L'algoritmo di Dijkstra (label setting)

G=(N,A)



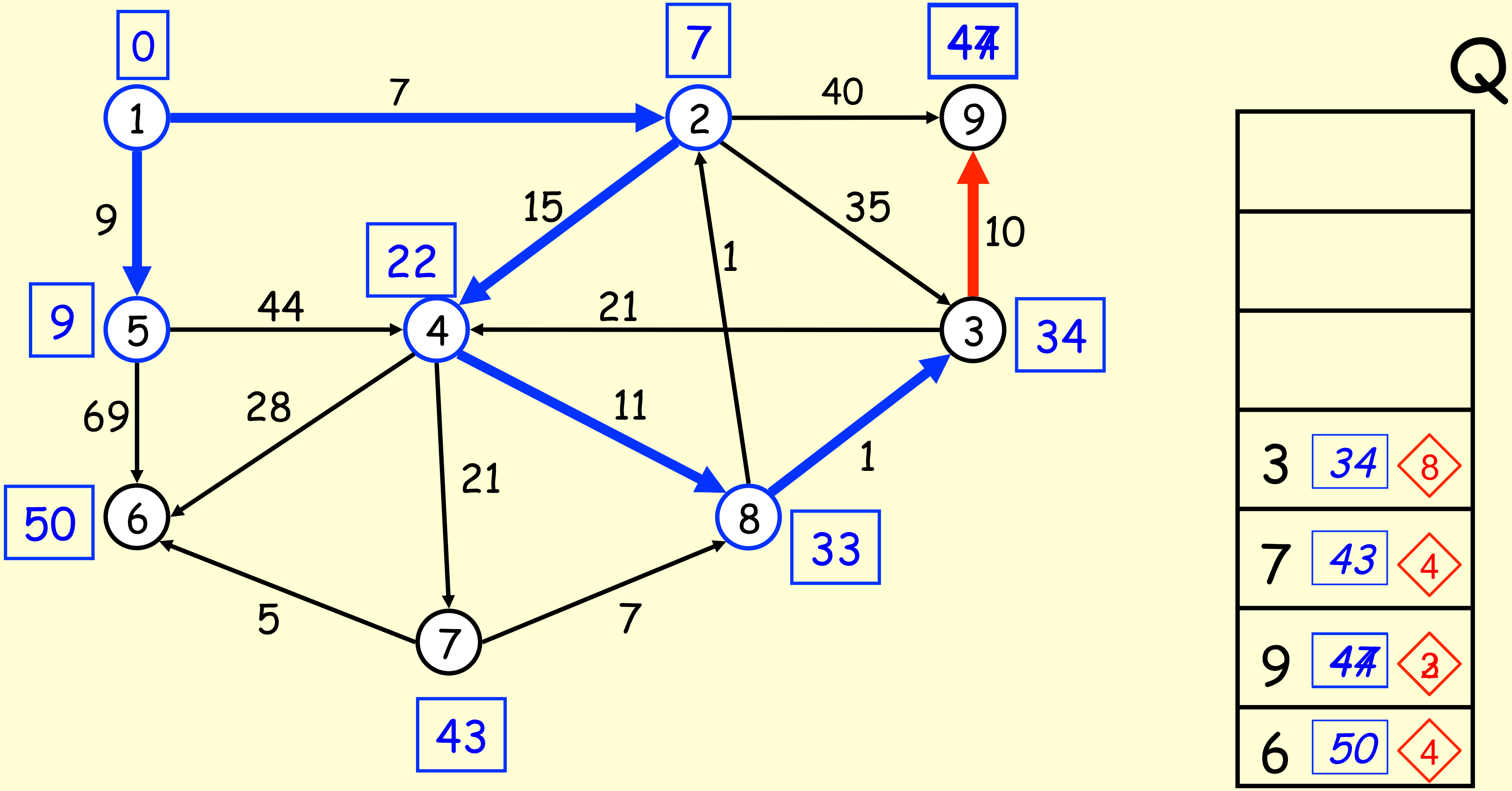
L'algoritmo di Dijkstra (label setting)

G=(N,A)



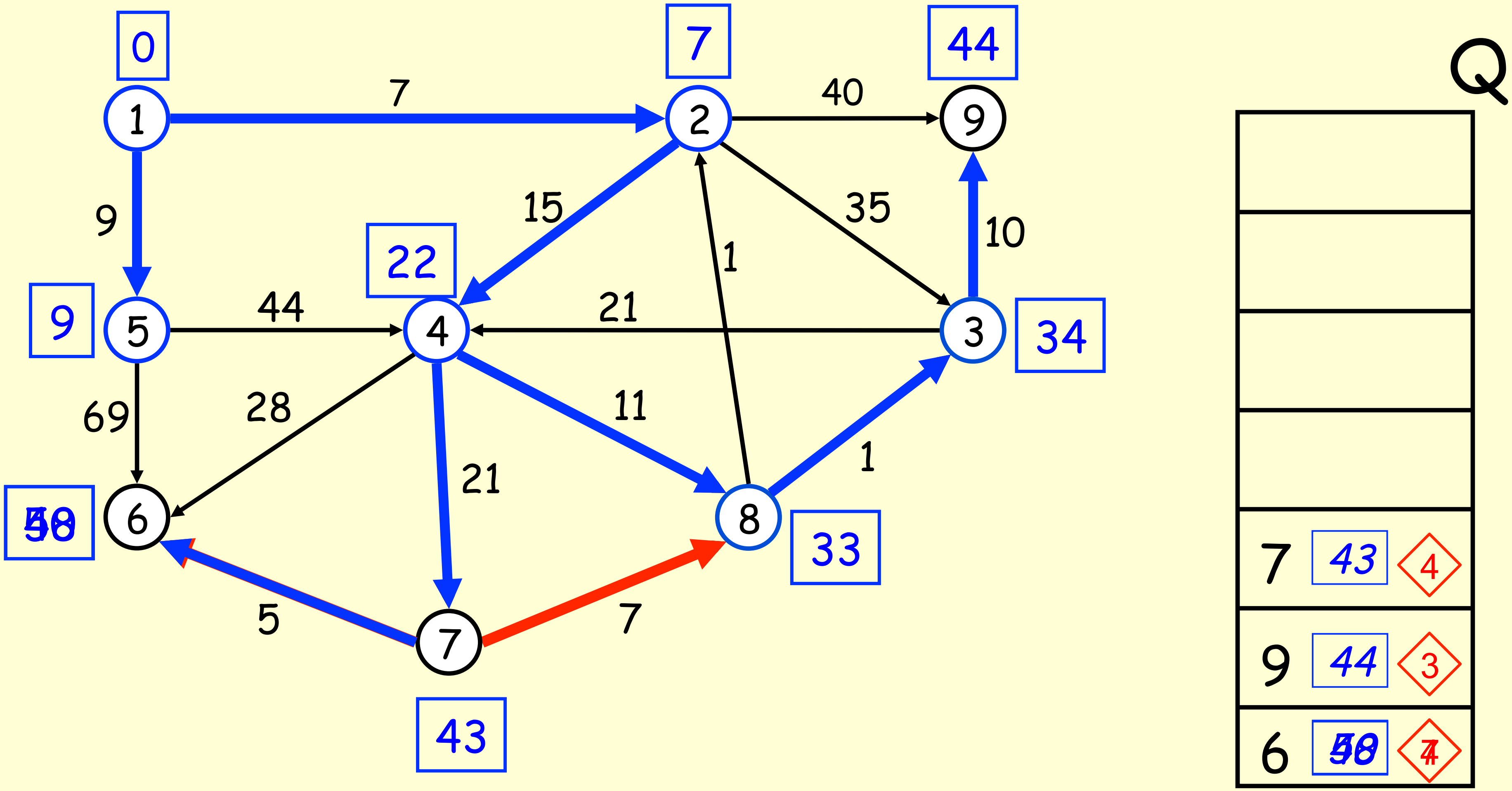
L'algoritmo di Dijkstra (label setting)

G=(N,A)



L'algoritmo di Dijkstra (label setting)

G=(N,A)

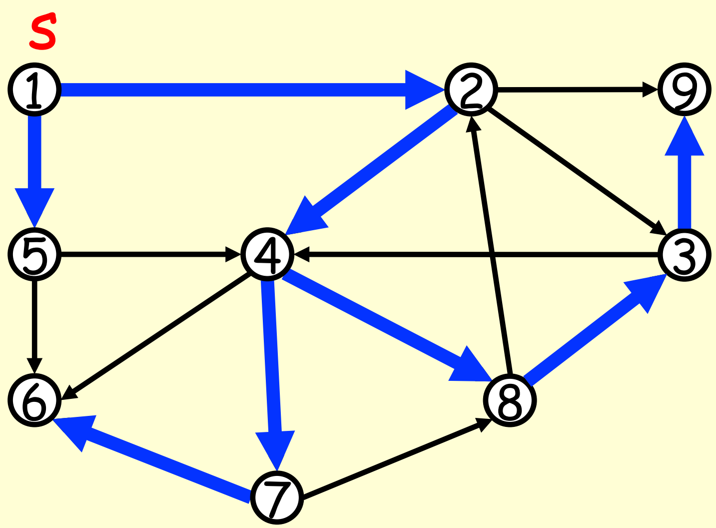


Il problema dei cammini minimi

$$\min \sum_{(i,j)\in A} c_{ij}\, x_{ij}$$

$$\sum_{j\in FS(i)} x_{ij} - \sum_{j\in BS(i)} x_{ji} = \begin{cases} n-1 & \text{se } i = s \\ -1 & \text{se } i \neq s \end{cases}$$

$$x_{ij} \in Z^{+} \cup \{0\}$$



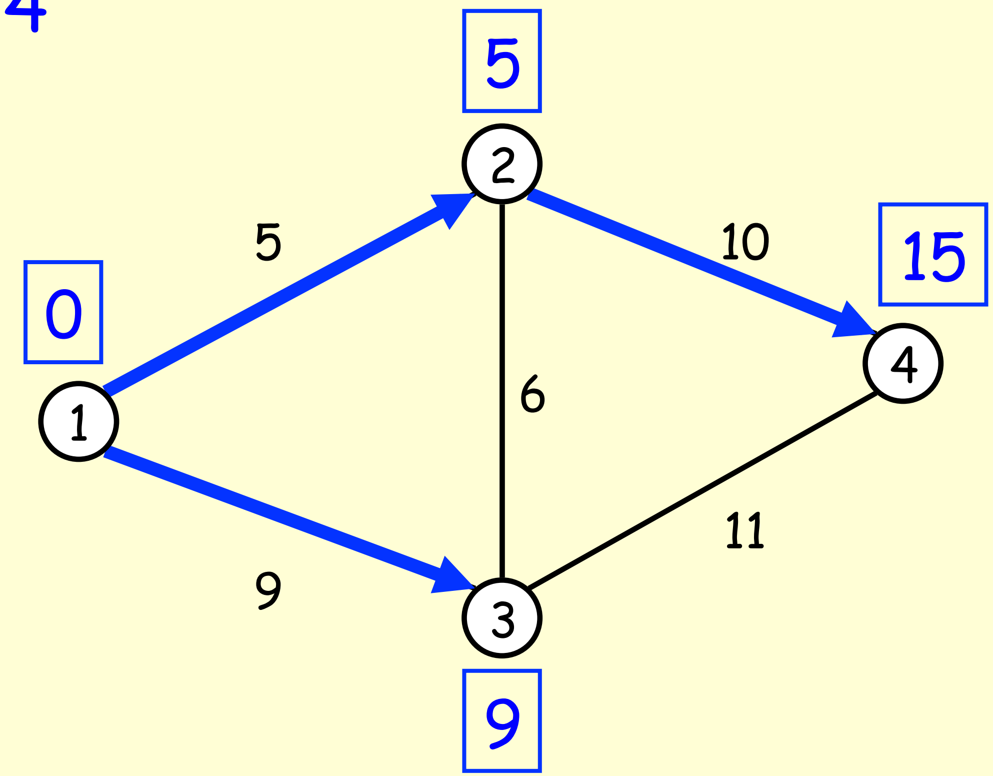
Quali sono i valori delle variabili x_{ij} nella soluzione ottima?

$$x_{76} = 1, x_{39} = 1, x_{15} = 1$$
$$x_{47} = 2, x_{83} = 2$$

………………………………

Albero dei Cammini minimi ≠ albero di copertura minimo

SPT=24



Albero dei Cammini minimi ≠ albero di copertura minimo