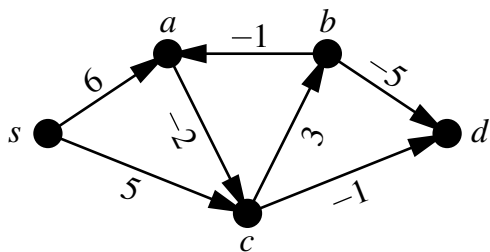


# Bellman-Ford algoritmus

**Bemenet:**  $G = (V, E)$  irányított gráf ( $n$  csúcsú),  $s \in V$  csúcs  
 $w : E \rightarrow \mathbb{R}$  súlyfüggvény

- 1  $táv_0(s) \leftarrow 0$ ; minden  $v \in V, v \neq s$ -re  $táv_0(v) \leftarrow \infty$
- 2 minden  $v \in V, v \neq s$ -re  $előző_0(v) \leftarrow *$
- 3 **ciklus:  $k$  fut 1-től  $(n - 1)$ -ig**
- 4  $táv_k(s) \leftarrow 0$
- 5 **ciklus:  $v$  végigfut a  $V(G) \setminus \{s\}$  csúcshalmazon**
- 6  $táv_k(v) \leftarrow táv_{k-1}(v)$
- 7  $előző_k(v) \leftarrow előző_{k-1}(v)$
- 8 **ciklus:  $e = (u, v)$  végigfut a  $v$ -be belépő éleken**
- 9 **ha  $táv_k(v) > táv_{k-1}(u) + w(e)$ , akkor:**
- 10  $táv_k(v) \leftarrow táv_{k-1}(u) + w(e)$
- 11  $előző_k(v) \leftarrow u$
- 12 **ciklus vége**
- 13 **ciklus vége**
- 14 **ciklus vége**
- 15 Minden  $v \in V$ -re  $táv(v) \leftarrow táv_{n-1}(v)$ ,  $előző(v) \leftarrow előző_{n-1}(v)$

# Bellman-Ford algoritmus













































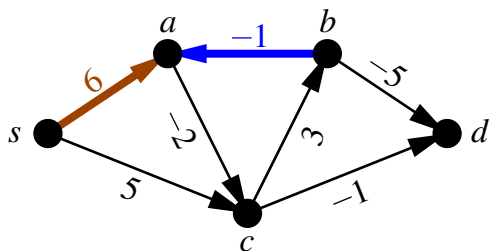








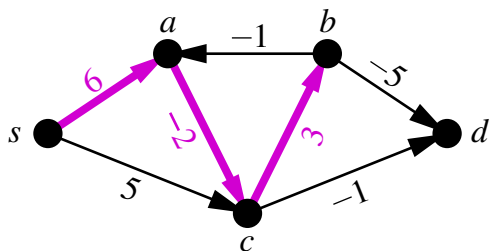
# Bellman-Ford algoritmus



$$\min\{0 + 6, 7 - 1\} = 6$$

$k$	$v \mapsto \text{táv}_k(v)$					$v \mapsto \text{előző}_k(v)$			
	$s$	$a$	$b$	$c$	$d$	$a$	$b$	$c$	$d$
0	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	*	*	*	*
1	0	6	$\infty$	5	$\infty$	$s$	*	$s$	*
2	0	6	8	4	4	$s$	$c$	$a$	$c$
3	0	6	7	4	3	$s$	$c$	$a$	$c$
4	0	6	6	4	3	$s$	$s$	$a$	$c$

# Bellman-Ford algoritmus

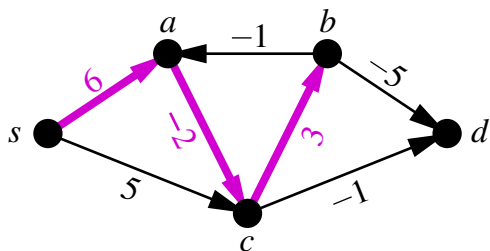


$$t_3(b) = 7$$

$$t_4(a) = t_3(b) + w((b, a))$$

$k$	$v \mapsto \text{táv}_k(v)$					$v \mapsto \text{előző}_k(v)$			
	$s$	$a$	$b$	$c$	$d$	$a$	$b$	$c$	$d$
0	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	*	*	*	*
1	0	6	$\infty$	5	$\infty$	$s$	*	$s$	*
2	0	6	8	4	4	$s$	$c$	$a$	$c$
3	0	6	7	4	3	$s$	$c$	$a$	$c$
4	0	6	6	4	3	$s$	$s$	$a$	$c$

# Bellman-Ford algoritmus



$$t_3(b) = 7$$

$$t_4(a) = t_3(b) + w((b, a))$$

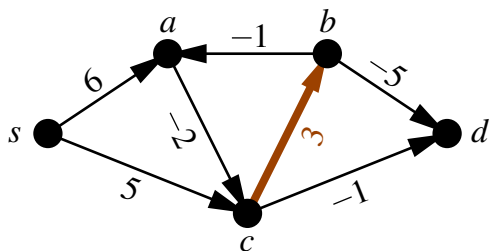
Ez az út a  $b \rightarrow a$  éllel  
nem megtoldható!

$$\Rightarrow \text{előző}_4(a) = b$$

hiba volna

$k$	$v \mapsto \text{táv}_k(v)$					$v \mapsto \text{előző}_k(v)$			
	$s$	$a$	$b$	$c$	$d$	$a$	$b$	$c$	$d$
0	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	*	*	*	*
1	0	6	$\infty$	5	$\infty$	$s$	*	$s$	*
2	0	6	8	4	4	$s$	$c$	$a$	$c$
3	0	6	7	4	3	$s$	$c$	$a$	$c$
4	0	6				$s$			

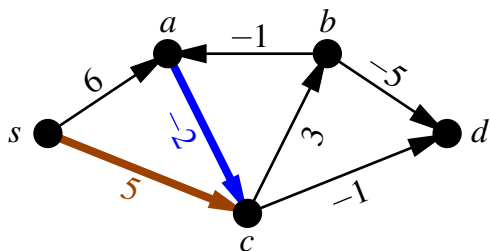
# Bellman-Ford algoritmus



$$\min\{4 + 3\} = 7$$

$k$	$v \mapsto \text{táv}_k(v)$					$v \mapsto \text{előző}_k(v)$			
	$s$	$a$	$b$	$c$	$d$	$a$	$b$	$c$	$d$
0	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	*	*	*	*
1	0	6	$\infty$	5	$\infty$	$s$	*	$s$	*
2	0	6	8	4	4	$s$	$c$	$a$	$c$
3	0	6	7	<b>4</b>	3	$s$	$c$	$a$	$c$
4	0	<b>6</b>	<b>7</b>			<b><math>s</math></b>	<b><math>c</math></b>		

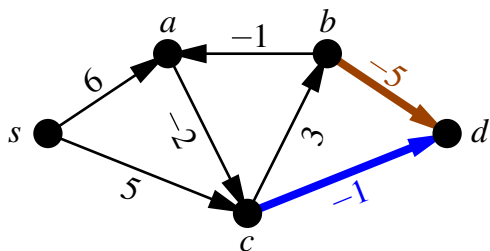
# Bellman-Ford algoritmus



$$\min\{0 + 5, 6 - 2\} = 4$$

$k$	$v \mapsto \text{táv}_k(v)$					$v \mapsto \text{előző}_k(v)$			
	$s$	$a$	$b$	$c$	$d$	$a$	$b$	$c$	$d$
0	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	*	*	*	*
1	0	6	$\infty$	5	$\infty$	$s$	*	$s$	*
2	0	6	8	4	4	$s$	$c$	$a$	$c$
3	0	6	7	4	3	$s$	$c$	$a$	$c$
4	0	6	7	4		$s$	$c$	$a$	

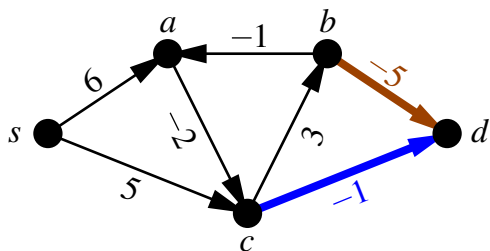
# Bellman-Ford algoritmus



$$\min\{7 - 5, 4 - 1\} = 2$$

$k$	$v \mapsto \text{táv}_k(v)$					$v \mapsto \text{előző}_k(v)$			
	$s$	$a$	$b$	$c$	$d$	$a$	$b$	$c$	$d$
0	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	*	*	*	*
1	0	6	$\infty$	5	$\infty$	$s$	*	$s$	*
2	0	6	8	4	4	$s$	$c$	$a$	$c$
3	0	6	7	4	3	$s$	$c$	$a$	$c$
4	0	6	7	4	3	$s$	$c$	$a$	$c$

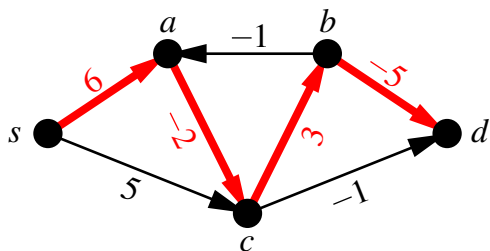
# Bellman-Ford algoritmus



$$\min\{7 - 5, 4 - 1\} = 2$$

$k$	$v \mapsto \text{táv}_k(v)$					$v \mapsto \text{előző}_k(v)$			
	$s$	$a$	$b$	$c$	$d$	$a$	$b$	$c$	$d$
0	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	*	*	*	*
1	0	6	$\infty$	5	$\infty$	$s$	*	$s$	*
2	0	6	8	4	4	$s$	$c$	$a$	$c$
3	0	6	7	4	3	$s$	$c$	$a$	$c$
4	0	6	7	4	2	$s$	$c$	$a$	$b$

# Bellman-Ford algoritmus



Legrövidebb út  
s-ből  $d$ -be:

$s \rightarrow a \rightarrow c \rightarrow b \rightarrow d$

$k$	$v \mapsto \text{táv}_k(v)$					$v \mapsto \text{előző}_k(v)$			
	$s$	$a$	$b$	$c$	$d$	$a$	$b$	$c$	$d$
0	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	*	*	*	*
1	0	6	$\infty$	5	$\infty$	$s$	*	$s$	*
2	0	6	8	4	4	$s$	$c$	$a$	$c$
3	0	6	7	4	3	$s$	$c$	$a$	$c$
4	0	6	7	4	<b>2</b>	<b><math>s</math></b>	<b><math>c</math></b>	<b><math>a</math></b>	<b><math>b</math></b>