

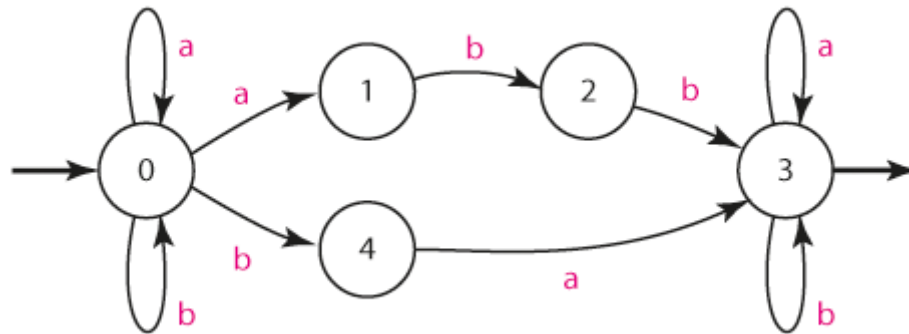
# **Využití NKA při návrhu syntaktického analyzátoru**

## Příklad 23

Navrhňte NKA, který akceptuje všechny řetězce obsahující -abb- nebo -ba-

Tento automat bychom jistě dokázali navrhnout jako deterministický. Příklad má na jednodu-ché úloze ukázat, že návrh NKA může být jednodušší; absence „nápadu a intuice“ přitom bude kom-penzována mechanickou činností při vytváření deterministického ekvivalentu.

# Příklad 23



	a	b
→ 0	{0,1}	{0,4}
1	-	{2}
2	-	{3}
← 3	{3}	{3}
4	{3}	-

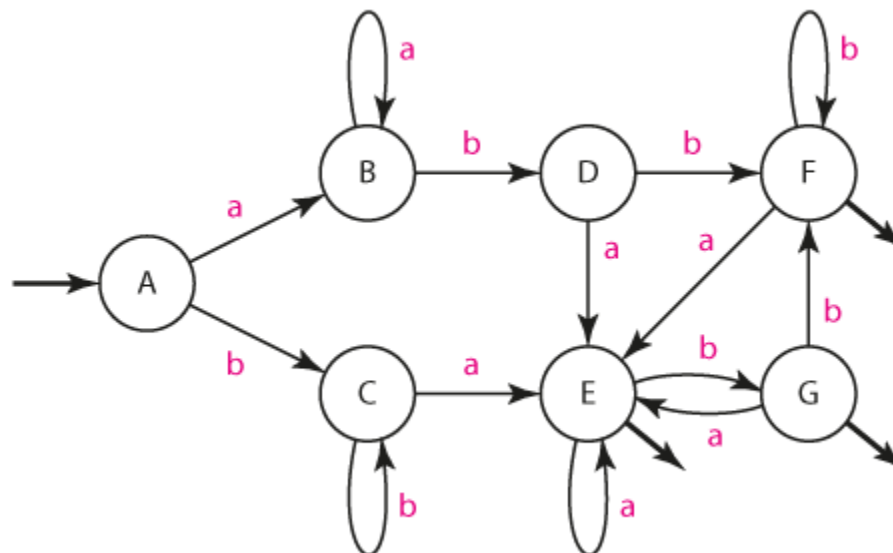
# Příklad 23

	a	b
<b>→</b> 0	{0,1}	{0,4}
1	-	{2}
2	-	{3}
<b>←</b> 3	{3}	{3}
4	{3}	-

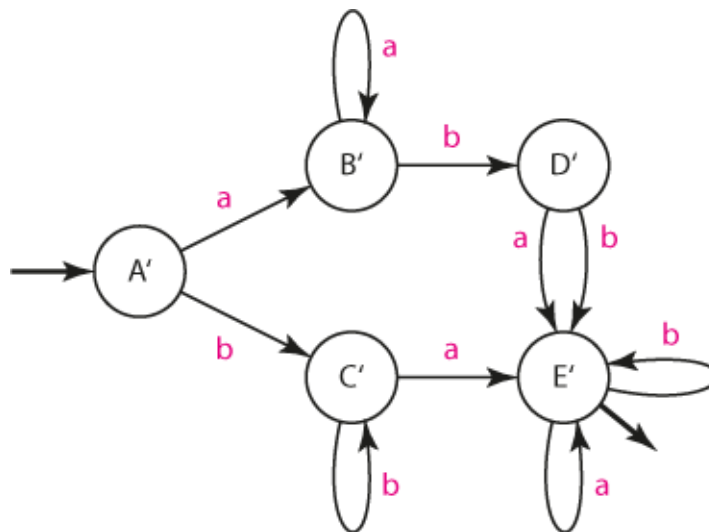
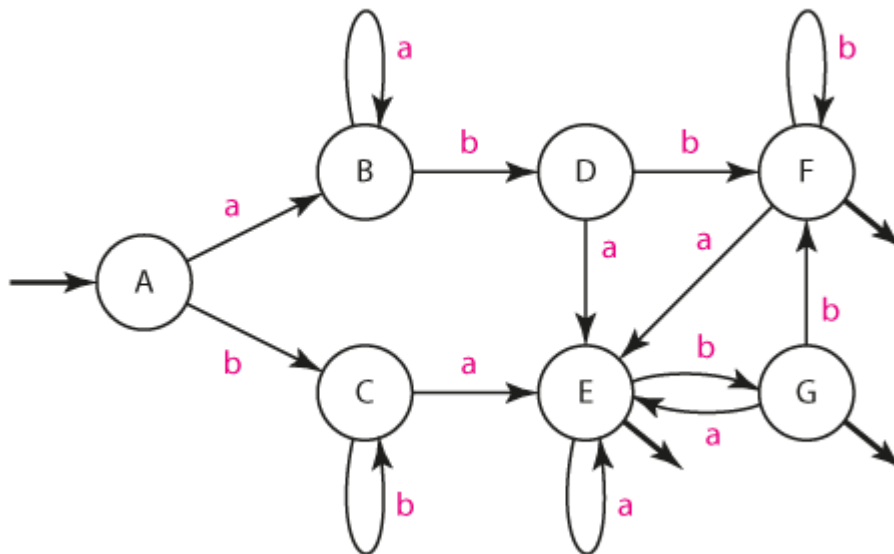
	a	b
<b>→ 0</b>	{0,1}	{0,4}
<b>{0,1}</b>	{0,1}	{0,2,4}
<b>{0,4}</b>	{0,1,3}	{0,4}
<b>{0,2,4}</b>	{0,1,3}	{0,3,4}
<b>← {0,1,3}</b>	{0,1,3}	{0,2,3,4}
<b>← {0,3,4}</b>	{0,1,3}	{0,3,4}
<b>← {0,2,3,4}</b>	{0,1,3}	{0,3,4}

# Příklad 23

		a		b	
<b>A</b>	$\rightarrow 0$	<b>B</b>	$\{0,1\}$	<b>C</b>	$\{0,4\}$
<b>B</b>	$\{0,1\}$	<b>B</b>	$\{0,1\}$	<b>D</b>	$\{0,2,4\}$
<b>C</b>	$\{0,4\}$	<b>E</b>	$\{0,1,3\}$	<b>C</b>	$\{0,4\}$
<b>D</b>	$\{0,2,4\}$	<b>E</b>	$\{0,1,3\}$	<b>F</b>	$\{0,3,4\}$
<b>E</b>	$\leftarrow \{0,1,3\}$	<b>E</b>	$\{0,1,3\}$	<b>G</b>	$\{0,2,3,4\}$
<b>F</b>	$\leftarrow \{0,3,4\}$	<b>E</b>	$\{0,1,3\}$	<b>F</b>	$\{0,3,4\}$
<b>G</b>	$\leftarrow \{0,2,3,4\}$	<b>E</b>	$\{0,1,3\}$	<b>F</b>	$\{0,3,4\}$



# Příklad 23



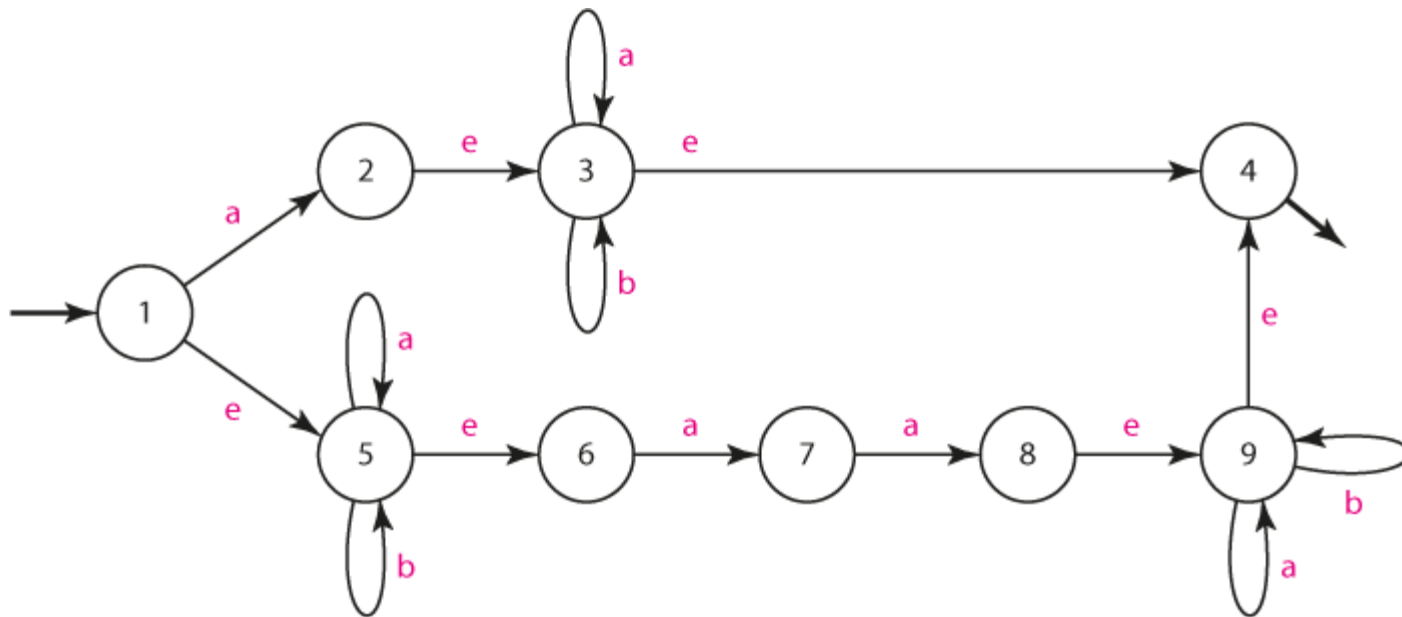
## Příklad 24

Navrhněte NKA, který akceptuje řetězce popsané regulárním výrazem  $a(a+b)^* + (a+b)^*aa(a+b)^*$ .

Postupným rozkladem regulárního výrazu dojdeme k NKA.

# Příklad 24

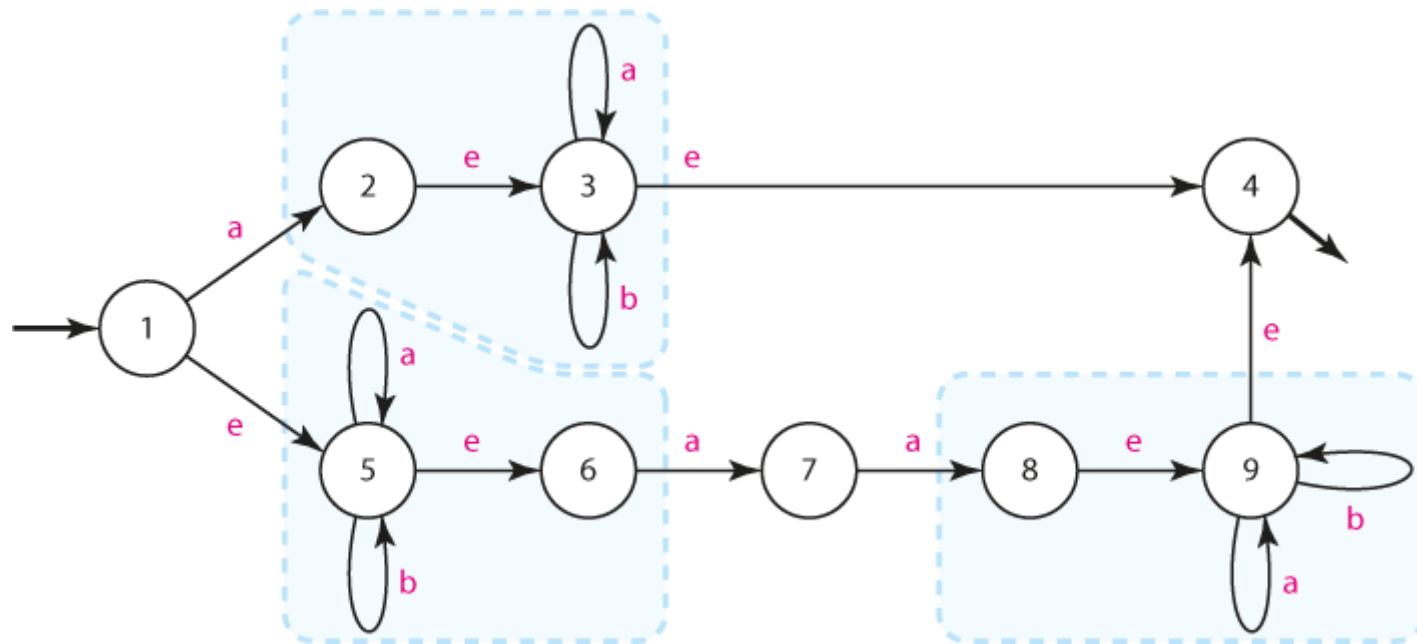
$$a(a+b)^* + (a+b)^*aa(a+b)^*$$





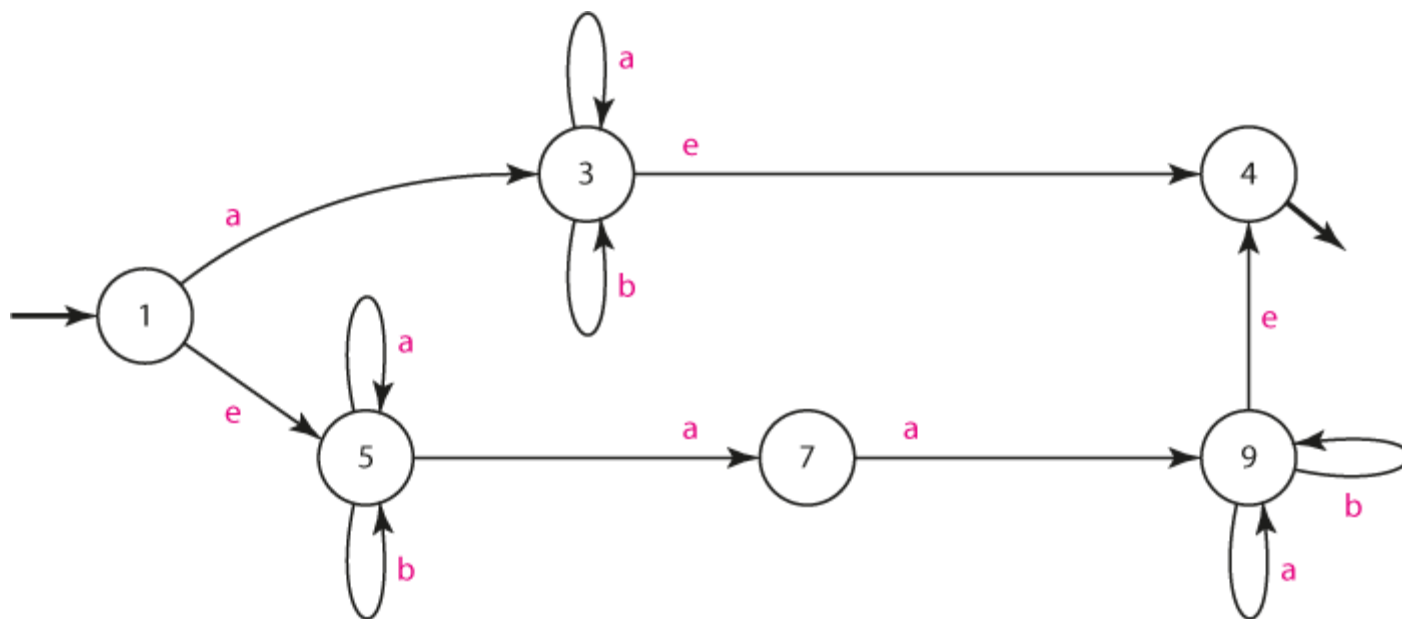
# Příklad 24

V přechodovém grafu lze některé e-hrany vynechat a stavy sloučit.



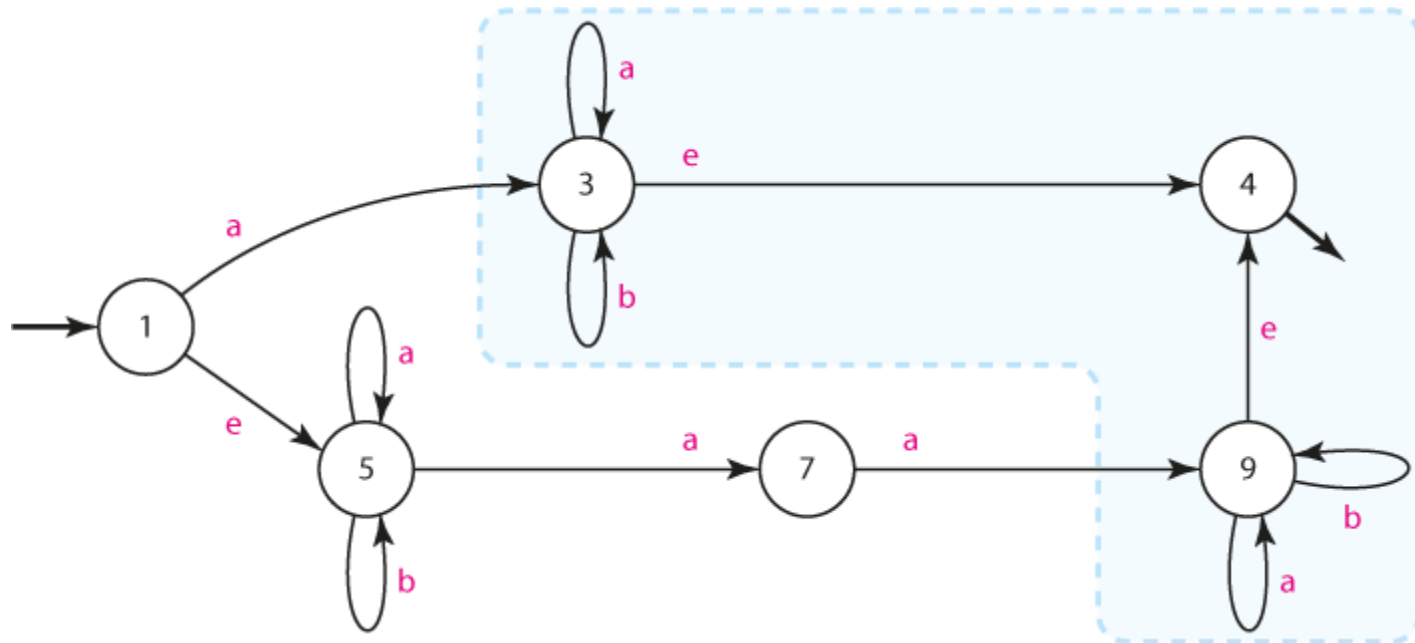
# Příklad 24

Po vynechání e-hran tam, kde to jde:



# Příklad 24

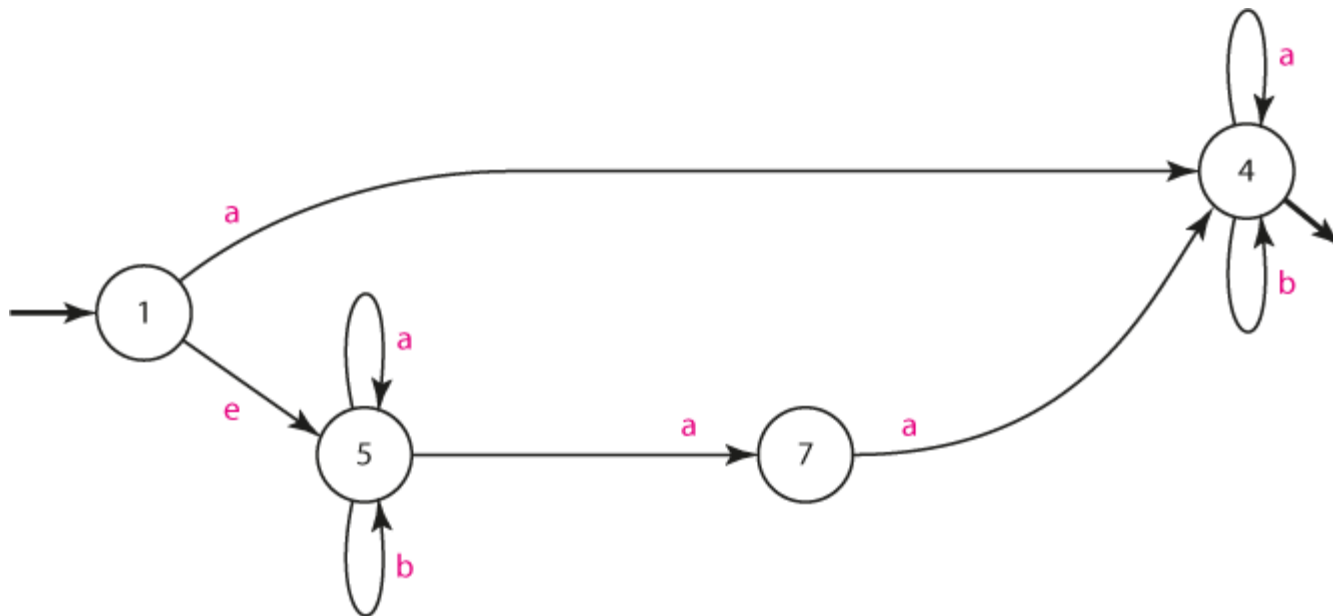
## Další zjednodušení (intuitivní)



V nově vyznačené skupině automat setrvává jak vstupem  $a$ , tak vstupem  $b$ , a díky  $e$ -hranám je jedno, zda je koncový pouze stav 4, nebo i stavy 3 a 9.

# Příklad 24

Po úpravě



# Příklad 24

	a	b	e-následníci
→ 1	{4}	-	{1,5}
← 4	{4}	{4}	{4}
5	{5,7}	{5}	{5}
7	{4}	-	{7}

	a	b
→ {1,5}	{4,5,7}	{5}
← {4,5,7}	{4,5,7}	{4,5}
{5}	{5,7}	{5}
← {4,5}	{4,5,7}	{4,5}
← {5,7}	{4,5,7}	{5}

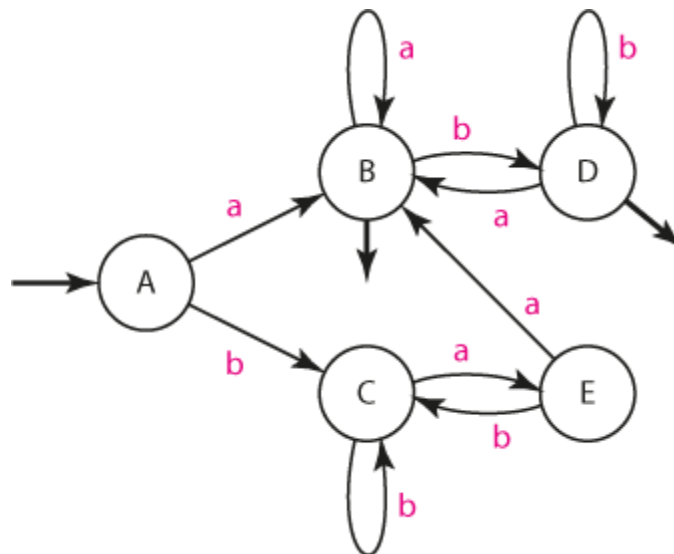
# Příklad 24

	a	b
→ {1,5}	{4,5,7}	{5}
← {4,5,7}	{4,5,7}	{4,5}
{5}	{5,7}	{5}
← {4,5}	{4,5,7}	{4,5}
{5,7}	{4,5,7}	{5}

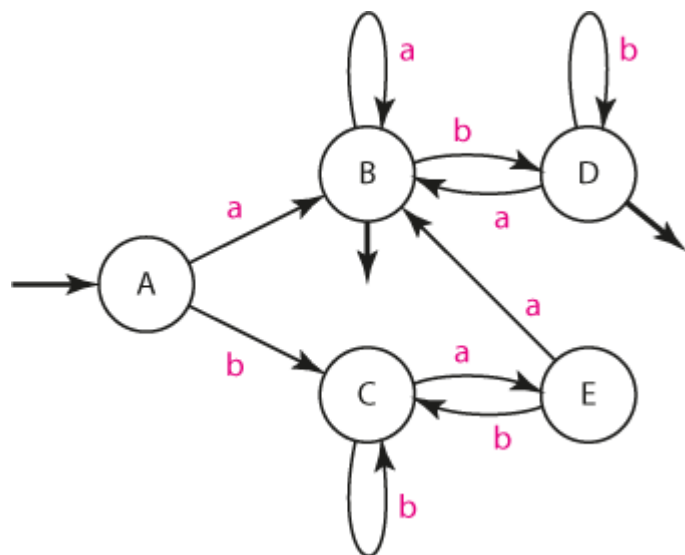
	a	b
→ <b>A</b> {1,5}	<b>B</b> {4,5,7}	<b>C</b> {5}
← <b>B</b> {4,5,7}	<b>B</b> {4,5,7}	<b>D</b> {4,5}
<b>C</b> {5}	<b>E</b> {5,7}	<b>C</b> {5}
← <b>D</b> {4,5}	<b>B</b> {4,5,7}	<b>D</b> {4,5}
<b>E</b> {5,7}	<b>B</b> {4,5,7}	<b>C</b> {5}

# Příklad 24

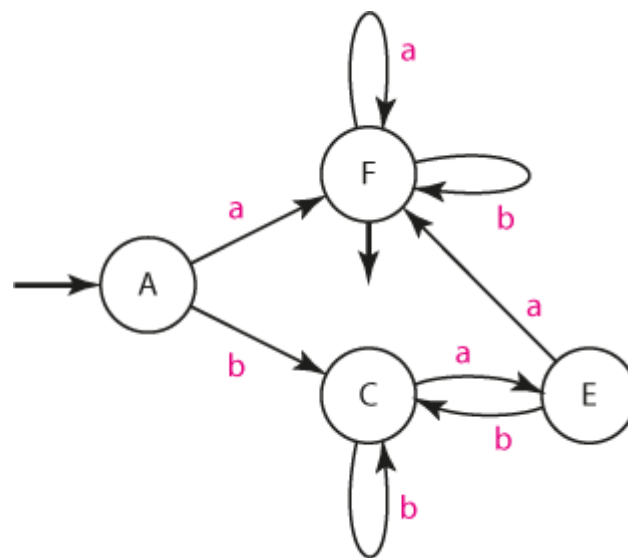
		a	b
→	<b>A</b> {1,5}	<b>B</b> {4,5,7}	<b>C</b> {5}
←	<b>B</b> {4,5,7}	<b>B</b> {4,5,7}	<b>D</b> {4,5}
	<b>C</b> {5}	<b>E</b> {5,7}	<b>C</b> {5}
←	<b>D</b> {4,5}	<b>B</b> {4,5,7}	<b>D</b> {4,5}
	<b>E</b> {5,7}	<b>B</b> {4,5,7}	<b>C</b> {5}



# Příklad 24



Stavy B a D jsou ekvivalentní, lze ponechat jen jeden (přejmenován na F)



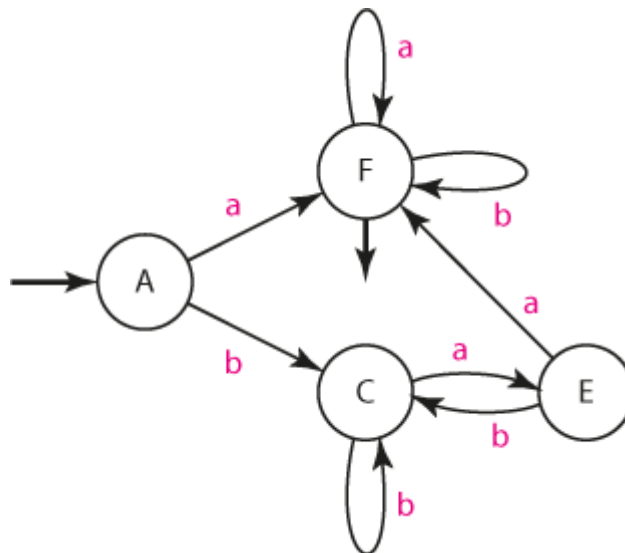


# Příklad 24

$$a(a+b)^* + (a+b)^*aa(a+b)^*$$

Jaké řetězce jsou „ty správné“?

Začínají písmenem *a* a/nebo obsahují podřetězec *aa* .



# **Elementární příklady na teorii informace**

## Příklad 25

Zdroj zpráv produkuje znaky ze souboru  $x=\{x_1, x_2, x_3, x_4\}$ , přičemž pravděpodobnosti vyslání jednotlivých znaků jsou

$$p(x_1)=0.2, \quad p(x_2)=0.3, \quad p(x_3)=0.4, \quad p(x_4)=0.1$$

Vypočtete střední entropii zdroje, určete jeho redundanci.

# Příklad 25

$$p(x_1)=0.2, p(x_2)=0.3, p(x_3)=0.4, p(x_4)=0.1$$

$$H(X) = - \sum_{i=1}^4 p(x_i) \log_2 p(x_i) = - \frac{1}{\log_{10} 2} \cdot \sum_{i=1}^4 p(x_i) \log_{10} p(x_i)$$

$$H(X) = - \frac{1}{\log 2} \cdot (0.2 \cdot \log 0.2 + 0.3 \cdot \log 0.3 + 0.4 \cdot \log 0.4 + 0.1 \cdot \log 0.1) =$$

$$= - \frac{1}{0.3010} \cdot (-0.1398 - 0.1568 - 0.1592 - 0.1000) = - \frac{1}{0.3010} \cdot (-0.5558) =$$

$$= \mathbf{1.8465 \text{ [bit]}}$$

# Příklad 25

Pro střední neurčitost zdroje vždy platí:

$$0 \leq H(X) \leq \log_2 n \quad , \text{ kde } n \text{ je počet písmen zdroje}$$

Mezní hodnoty:

$H(X) = 0$       když má jedno písmeno p-st 1

$H(X) = \log_2 n$       když mají všechna písmena stejnou p-st

$$p(x_1)=0.2, p(x_2)=0.3, p(x_3)=0.4, p(x_4)=0.1 \quad 0 \leq H(X) \leq \log_2 4 = 2$$

$H(X) = \mathbf{1.8465 \text{ [bit]}}$       je „něco mezi“ (rozložení p-stí není rovnoměrné)

# Příklad 25

Redundance (nadbytečnost) zdroje:

$$\rho = 1 - \frac{H(X)}{\max H(X)} = 1 - \frac{H(X)}{\log_2 n}$$

$$p(x_1)=0.2, p(x_2)=0.3, p(x_3)=0.4, p(x_4)=0.1 \quad H(X) = \mathbf{1.8465 \text{ [bit]}}$$

$$\rho = 1 - \frac{H(X)}{\log_2 n} = 1 - \frac{1.847}{\log_2 4} = 1 - \frac{1.847}{2} = \mathbf{0.0765}$$

Redundance je bezrozměrná veličina, lze ji vyjádřit v procentech.

# Příklad 26

10000 šesticiferných čísel v desítkové soustavě  
Kolik informace tabulka obsahuje?

Za předpokladu stejné p-sti všech číslic je neurčitost v každé desítkové cifře tabulky

$$H(X) = \log_2 10 \text{ [bit]}$$

Každá cifra tedy nese informaci

$$I(X) = H(X) = \log_2 10 \text{ [bit]}$$

# Příklad 26

10000 šesticiferných čísel v desítkové soustavě

Každá cifra tedy nese informaci

$$I(X) = H(X) = \log_2 10 \text{ [bit]}$$

Jednotlivé číslice v tabulce považujeme za nezávislé  $\Rightarrow$  informaci, kterou poskytují, můžeme sčítat. Číslic je v tabulce  $n = 60.000$

Informace obsažená v tabulce:

$$I(\text{TAB}) = 60\,000 \cdot I(X) = 60\,000 \cdot \log_2 10 = 199\,315.69 \text{ [bit]}$$