

# Programmer som data trial exam

Albert Ross Johannessen

December 11, 2024

# 1 Opgave 1

Betragt den ikke-deterministiske endelige automat ("nondeterministic finite automaton", NFA) nedenfor. Det anvendte alfabet er  $\{a, b\}$ . Der er i alt 5 tilstande, hvor 5 er den eneste accept-tilstand.

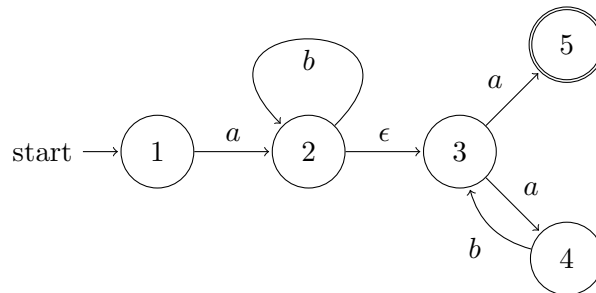


Figure 1: The labeled NFA

## 1.1 Angiv all årsager til at automaten er ikke-deterministisk

1. Der går en epsilon kant fra 2 til 3.
2. Der går 2  $a$  kanter fra 3.

## 1.2 Giv tre eksempler på strenge der genkendes af automaten

1. aa
2. abbba
3. ababa

## 1.3 Giv en uformel beskrivelse af sproget (mængden af alle strenge) der beskrives af automate

Sproget der beskrives af automaten har følgende regler.

- Strenge skal starte og slutte på  $a$
- Det første  $a$  kan være efterfulgt af et vilkårligt antal  $b$ 'er
- I den efterfølgende streng, hvis man vil have mere end ét  $a$  så skal alle  $a$ 'er være sepereret af  $b$ 'er

## 1.4 Konstruer den tilsvarende DFA

	$a$	$b$	NFA State
$S_1$	$\{2, 3\}^{S_2}$	$\{\}$	$\{1\}$
$S_2$	$\{4, 5\}^{S_3}$	$\{\}^{S_2}$	$\{2, 3\}$
$S_3$	$\{\}$	$\{3\}^{S_4}$	$\{4, 5\}$
$S_4$	$\{4, 5\}^{S_3}$	$\{\}$	$\{3\}$

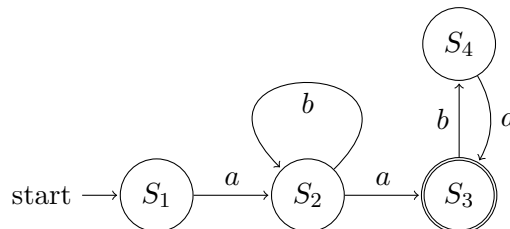


Figure 2: The labeled NFA

$G_1$	$\{S_1, S_2, S_4\}$
$G_2$	$\{S_3\}$

$G_1$	$a$	$b$
$S_1$	$G_1$	-
$S_2$	$G_2$	$G_1$
$S_4$	$G_2$	-

$G_2$	$\{S_3\}$
$G_3$	$\{S_1\}$
$G_4$	$\{S_2\}$
$G_5$	$\{S_4\}$

Siden der er én gruppe pr knude så er vores DFA så lille som den kan være.

## 1.5 Angiv et regulært udtryk for automaten

Hvis vi kigger på NFA'en som vi får givet i opgave beskrivelsen så kan vi splitte den op.

$$\begin{aligned}
 1 &\xrightarrow{a} 2 = a \\
 2 &\xrightarrow{b} 2 = b^* \\
 3 &\xrightarrow{a} 4 \xrightarrow{b} 3 = (ab)^* \\
 3 &\xrightarrow{a} 5 = a
 \end{aligned}$$

Hvis vi sætter dem sammen får vi følgende udtryk.

$$ab^*(ab)^*a$$

Det samme kan vi gøre for DFA'en

$$\begin{aligned}
 S_1 &\xrightarrow{a} S_2 = a \\
 S_2 &\xrightarrow{b} S_2 = b* \\
 S_2 &\xrightarrow{a} S_3 = a \\
 S_3 &\xrightarrow{b} S_4 \xrightarrow{a} S_3 = (ba)*
 \end{aligned}$$

Hvilket producerer følgende udtryk.

$ab*a(ba)*$

Her er det indlysende at se at at det er det samme udtryk men skrevet på en anden måde, der er som udgangspunkt ikke nogen forskel mellem  $a(ba)*$  og  $(ab)*a$ .

## 2 Opgave 4

### 2.1 Opgave 4.1

```

[
-----main-----
-999  old bp
3      i
-----f-----
24    ret addr PRINTI
1      old bp
3      arg
42     i
]

```

### 2.2 Opgave 4.2

1	LDARGS;	Load args	
2	CALL (0, "main");	Call Main with 0 args	
3	STOP;	Return from Main and end program	
4	Label "main";	Label for Main	[-999]
5	INCSP 1;	Increase stackpointer(sp) with 1	sp = 1 [-999 0]
6	GETBP;	Get base pointer bp = 1	[-999 0 1]
7	CSTI 3;	Put 3 on the stack	[-999 0 1 3]
8	STI;	Store indirect	[-999 3 3]
9	INCSP -1;	Decrease sp with 1	[-999 3]
10	GETBP;	Get bp = 1	[-999 3 1]
11	LDI;	Load indirect	[-999 3 3]
12	CALL (1, "f");	Call function f with 1 argument	[-999 3 13 1 3]
13	PRINTI;	Print integer on top of stack	[-999 3 45]
14	RET 1;	Return and remove vals	[ ]
15	Label "f";	Label for function f	
16	INCSP 1;	Increase sp with 1	sp = 5 [-999 3 13 1 3 0]
17	GETBP;	Get bp = 4	[-999 3 13 1 3 0 5]
18	CSTI 1;	Push 1 on the stack	[-999 3 13 1 3 0 5 1]
19	ADD;	Add 1 and 4	[-999 3 13 1 3 0 6]

---

20	CSTI 42;	Push 42 on the stack	[-999 3 13 1 3 0 6 42]
21	STI;	Store indirect	[-999 3 13 1 3 42 42]
22	INCSP -1;	Decrease sp by 1 sp = 5	[-999 3 13 1 3 42]
23	GETBP;	Get bp = 4	[-999 3 13 1 3 42 4]
24	LDI;	Load indirect, gets argument n	[-999 3 13 1 3 42 3]
25	GETBP;	Get bp = 4	[-999 3 13 1 3 42 3 4]
26	CSTI 1;	Push 1 on the stack	[-999 3 13 1 3 42 3 4 1]
27	ADD;	Add 4 and 1	[-999 3 13 1 3 42 3 5]
28	LDI;	Load indirect, gets i	[-999 3 13 1 3 42 3 42]
29	ADD;	Add 42 and 3	[-999 3 13 1 3 42 45]
30	RET 2	Return to instruction 13 and remove args	[-999 3 45]