

## Ustalenie notacji

Przez  $\Sigma^*$  oznaczymy zbiór słów nad alfabetem  $\Sigma$ . Dla słowa  $w \in \Sigma^*$  przez  $|w|$  oznaczymy jego długość. Dla  $1 \leq i \leq |w|$  przez  $w[i]$  oznaczmy  $i$ -tą literę słowa  $w$ .

Deterministyczny automat skończony to piątka  $\langle Q, \Sigma, \delta, q_0, F \rangle$ , gdzie

- $Q$  to zbiór stanów automatu;
- $\Sigma$  to alfabet;
- $\delta : Q \times \Sigma \rightarrow Q$  to funkcja przejścia;
- $q_0 \in Q$  to stan początkowy;
- $F \subseteq Q$  to zbiór stanów akceptujących.

Automat akceptuje słowo  $w \in \Sigma^*$ , jeśli istnieje taki ciąg stanów  $p_0, p_1, \dots, p_{|w|}$ , że  $p_0 = q_0, p_{|w|} \in F$  oraz dla każdego  $0 \leq i \leq |w| - 1$  zachodzi  $\delta(p_i, w[i + 1]) = p_{i+1}$ .

Zbiór słów akceptowanych przez automat  $\mathcal{A}$  oznaczamy przez  $L(\mathcal{A})$  i nazywamy językiem rozpoznawanym przez automa

## Opis urządzenia

Zadanie polega na napisaniu sterownika do urządzenia znakowego `/dev/dfa`, które symuluje deterministyczny automat skończony nad alfabetem  $\Sigma$  równymi `{0, 1}`<sup>8</sup> (co odpowiada zakresowi typu `char`) oraz stanem początkowym  $q_0 = 0$ .

Operacja odczytu z urządzenia daje informację o tym, czy wczytane dotąd słowo należy do języka rozpoznawanego przez automat. Próba odczytania  $n$  bajtów daje  $n$  bajtów równych 89, jeśli słowo należy do języka, lub  $n$  bajtów równych 78 w przeciwnym razie.

Operacja zapisu pozwala na wprowadzenie kolejnych bajtów rozpoznawanego słowa.

Oprócz obsługi operacji czytania i pisania sterownik powinien implementować również operację `ioctl` pozwalającą na wykonywanie następujących komend:

- `DFAIOCRESET` – resetuje aktualnie czytane słowo (automat wraca do stanu  $q_0$ );
- `DFAIOCADD` – przekazuje strukturę typu `char[3]` odpowiadającą trójce  $\langle p, a, p' \rangle$  i zmienia aktualną funkcję przejścia automatu na  $\delta'(q, c)$  w  $p, p'$  daną równaniem

$$\delta'(q, c) = \begin{cases} p', & \text{jeśli } \langle q, c \rangle = \langle p, a \rangle, \\ \delta(q, c) & \text{w p. p.} \end{cases}$$

Ponadto to polecenie resetuje aktualnie czytane słowo, tak jak powyżej.

- `DFAIOCAPCEPT` – przekazuje zmienną typu `char` odpowiadającą stanowi  $p$  i modyfikuje zbiór stanów akceptujących automat, dodając do niego stan  $p$ . To polecenie nie resetuje aktualnie czytanego słowa. Nie ma znaczenia, czy  $p$  należało do zbioru stanów akceptujących przed wywołaniem polecenia, w szczególności nie powinno to powodować błędów.
- `DFAIOCREJECT` – działa podobnie jak `DFAIOCAPCEPT`, z tym że przekazany stan  $p$  staje się stanem nieakceptującym.

Początkowo przyjmujemy  $\delta(q, c) = 0$  dla dowolnych  $q \in Q$  i  $c \in \Sigma$  oraz  $F = \emptyset$ .

Urządzenie powinno zachowywać aktualną konfigurację (funkcja przejścia, stany akceptujące, informacje związane z dotychczasowym słowem) w przypadku uruchomienia `service update`.

## Rozwiązanie zadania

Rozwiązanie powinno składać się z jednego pliku `dfa.c`, który będzie zawierał implementację urządzenia znakowego. Plik `dfa.c` przez nas `Makefile` zostanie umieszczony w katalogu `/usr/src/minix/drivers/dfa/`. Ponadto w katalogach `/usr/include/sys/` i `/include/sys/` zostanie umieszczony plik `ioc_dfa.h`. Z kolei w `/etc/system.conf` zostanie umieszczony poniższy wpis:

```
service dfa
{
    system
        IRQCTL      # 19
        DEVIO       # 21
    ;
    ipc
        SYSTEM pm rs tty ds vm vfs
        pci inet lwip amddev
    ;
    uid 0;
};
```

Sterownik będzie kompilowany za pomocą dostarczonego przez nas **Makefile**, analogicznego jak dla przykładowego sterownika `/usr/src/minix/drivers/dfa` zostaną wykonane polecenia:

```
make clean
make
make install

service up /service/dfa
service update /service/dfa
service down dfa
```

Oprócz poprawności rozwiązania na jego ocenę wpływ będzie miała również jego wydajność.

## Oddawanie zadania

Rozwiązanie należy oddawać przez Moodle'a.

Ewentualne pytania również należy zadawać poprzez udostępnione tam forum.

## Przykład

Zakładamy, że w katalogu, w którym się znajdujemy, jest plik wykonywalny `ioc_example`, którego kod źródłowy dołączamy c  
on w ten sposób, że automat akceptuje napisy nieparzystej długości.

```
# mknod /dev/dfa c 20 0
# service up /service/dfa -dev /dev/dfa
# echo -n "Hello" > /dev/dfa
# head -c 4 /dev/dfa | xargs echo
NNNN
# ./ioc_example
# echo -n "Hello" > /dev/dfa
# head -c 2 /dev/dfa | xargs echo
YY
# echo -n "Hello" > /dev/dfa
# head -c 3 /dev/dfa | xargs echo
NNN...
```