# Wprowadzenie teoretyczne:

Co to jest Maszyna Turinga?

# Odpowiedź:

**Maszyną Turinga** nazywamy siódemkę uporządkowaną  $MT = (Q, \Sigma, \Gamma, \delta, q_0, q_{ACC}, q_{REJ}),$ gdzie:

- *Q* jest skończonym zbiorem stanów
- $\Sigma$  jest alfabetem wejściowym (nie zawierającym symbolu pustego  $\square$ )
- $\Gamma$  jest alfabetem taśmy ( $\square \in \Gamma$  oraz  $\Sigma \subset \Gamma$ )
- $\delta: Q \times \Gamma \to Q \times \Gamma \times \{L, R, S\}$  jest funkcją przejścia
- $q_0$  jest wyróżnionym stanem początkowym
- $q_{ACC}$  jest wyróżnionym stanem akceptującym
- $q_{REJ}$  jest wyróżnionym stanem odrzucającym ( $q_{ACC} \neq q_{REJ}$ )

### Zadanie 1

Skonstruować maszynę Turinga, która prawidłowo oblicza funkcję f(x) = x + 1.

## Zadanie 2

Skonstruować maszynę Turinga, która prawidłowo oblicza funkcję f(x) = 2x + 1.

#### Zadanie 3

Skonstruować maszynę Turinga, która prawidłowo oblicza poniższe funkcje (kod  $argumentów - unarny; alfabet = \{1\}$ ).

- a) f(x) = 0
- b) f(x) = x+1
- c) f(x,y) = x
- d) f(x,y) = x+y

### Zadanie 4

Skonstruować maszynę Turinga, która prawidłowo oblicza następującą funkcję (kod argumentów – binarny; alfabet =  $\{0,1\}$ ) f(x) = 0.

### **Zadanie domowe**

- 1. Skonstruować maszynę Turinga, która prawidłowo oblicza funkcje (zapis liczb binarny):
  - a)  $f(x) = x \mod 4$  (reszta z dzielenia x przez 4)
  - b) g(x) = x div 4 (część całkowita z dzielenia x przez 4).
- 2. Skonstruować maszynę Turinga, która prawidłowo oblicza poniższe funkcje (kod  $argumentów - unarny; alfabet = \{1\}):$

a) 
$$f(x,y) = x \div y = \begin{cases} x - y & x \ge y \\ 0 & x < y \end{cases}$$
  
b)  $f(x) = \operatorname{sg} x = \begin{cases} 1 & x > 0 \\ 0 & x = 0 \end{cases}$ 

b) 
$$f(x) = \operatorname{sg} x = \begin{cases} 1 & x > 0 \\ 0 & x = 0 \end{cases}$$

# Wprowadzenie teoretyczne:

Co to jest Maszyna Turinga?

# Odpowiedź:

**Maszyną Turinga** nazywamy siódemkę uporządkowaną  $MT = (Q, \Sigma, \Gamma, \delta, q_0, q_{ACC}, q_{REJ}),$ gdzie:

- *Q* jest skończonym zbiorem stanów
- $\Sigma$  jest alfabetem wejściowym (nie zawierającym symbolu pustego  $\square$ )
- $\Gamma$  jest alfabetem taśmy ( $\square \in \Gamma$  oraz  $\Sigma \subset \Gamma$ )
- $\delta: Q \times \Gamma \to Q \times \Gamma \times \{L, R, S\}$  jest funkcją przejścia
- $q_0$  jest wyróżnionym stanem początkowym
- $q_{ACC}$  jest wyróżnionym stanem akceptującym
- $q_{REJ}$  jest wyróżnionym stanem odrzucającym ( $q_{ACC} \neq q_{REJ}$ )

### Zadanie 1

Skonstruować maszynę Turinga, która prawidłowo oblicza funkcję f(x) = x + 1.

## Zadanie 2

Skonstruować maszynę Turinga, która prawidłowo oblicza funkcję f(x) = 2x + 1.

#### Zadanie 3

Skonstruować maszynę Turinga, która prawidłowo oblicza poniższe funkcje (kod  $argumentów - unarny; alfabet = \{1\}$ ).

- a) f(x) = 0
- b) f(x) = x+1
- c) f(x,y) = x
- d) f(x,y) = x+y

### Zadanie 4

Skonstruować maszynę Turinga, która prawidłowo oblicza następującą funkcję (kod argumentów – binarny; alfabet =  $\{0,1\}$ ) f(x) = 0.

### **Zadanie domowe**

- 1. Skonstruować maszynę Turinga, która prawidłowo oblicza funkcje (zapis liczb binarny):
  - a)  $f(x) = x \mod 4$  (reszta z dzielenia x przez 4)
  - b) g(x) = x div 4 (część całkowita z dzielenia x przez 4).
- 2. Skonstruować maszynę Turinga, która prawidłowo oblicza poniższe funkcje (kod  $argumentów - unarny; alfabet = \{1\}):$

a) 
$$f(x,y) = x \div y = \begin{cases} x - y & x \ge y \\ 0 & x < y \end{cases}$$
  
b)  $f(x) = \operatorname{sg} x = \begin{cases} 1 & x > 0 \\ 0 & x = 0 \end{cases}$ 

b) 
$$f(x) = \operatorname{sg} x = \begin{cases} 1 & x > 0 \\ 0 & x = 0 \end{cases}$$