

Homework, the 1st series

Deadline: 18 March, 23:59.

- Given integers a, b, c , construct a single-tape Turing machine recognizing the language

$$\{w \in \{0, 1\}^* : a \cdot \#_0 w + b \cdot \#_1 w + c = 0\},$$

in time $\mathcal{O}(n \cdot \log n)$. (Here $\#_x w$ denotes the number of occurrences of the symbol x in w .)

- Let M be an off-line Turing machine over the input alphabet $\{0, 1\}^*$. Construct a Turing machine M' , such that

- $L(M) = L(M')$,
- M' never loops in a bounded space (that is, $M'(w) \uparrow$ may happen only if M' visits infinitely many cells in the computation on w),
- for each input word w , the number of cells visited by M' in the computation on w is the same as the analogical number for M .

Note that M' may use larger working alphabet than M . For simplicity, you may assume that M uses only one working tape in addition to the input tape.

Zadania domowe, 1. seria

Termin składania rozwiązań: 18 marca, godz. 23:59.

- Dla danych liczb całkowitych a, b, c , skonstruuj jedno-taśmową maszynę Turinga rozpoznającą język

$$\{w \in \{0, 1\}^* : a \cdot \#_0 w + b \cdot \#_1 w + c = 0\},$$

w czasie $\mathcal{O}(n \cdot \log n)$. (Wyrażenie $\#_x w$ oznacza liczbę wystąpień litery x w słowie w .)

- Niech M będzie maszyną Turinga *off-line* nad alfabetem $\{0, 1\}^*$. Skonstruuj maszynę Turinga M' o następujących własnościach:

- $L(M) = L(M')$,
- M' nigdy nie zapętla się w ograniczonej pamięci (tzn. $M'(w) \uparrow$ może zajść jedynie wtedy, gdy w obliczeniu na w maszyna M' odwiedza nieskończoność wiele komórek),
- dla każdego słowa wejściowego w , liczba komórek taśmy roboczej, jakie maszyna M' odwiedza w obliczeniu na w , jest taka sama, jak analogiczna liczba dla maszyny M .

Uwaga: konstruowana maszyna M' może używać większego alfabetu roboczego niż M . Dla prostoty wolno założyć, że M używa tylko jednej taśmy roboczej oprócz taśmy wejściowej.