

## Cvičení 1

**Příklad 1:** Zformulujte, co to je (algoritmický) **problém** a pak speciálně co je to **rozhodovací** (neboli ANO/NE) problém a co je to **optimalizační** problém.

Pokuste se co nejpřesněji specifikovat několik následujících problémů. Pro každý z těchto problémů uveďte příklady vstupních instancí a jim odpovídající příklady výstupů, přičemž u rozhodovacích problémů uveďte vždy příklad instance, kde je odpověď ANO, a příklad instance, kde je odpověď NE:

- a) Prvočíselnost.
- b) Faktorizace přirozeného čísla na prvočísla.
- c) Násobení matic.
- d) Nalezení minimální kostry grafu.
- e) Nejdelší společná podsekvence dvou řetězců.
- f) Ekvivalence deterministických konečných automatů.
- g) Ekvivalence nedeterministických konečných automatů.
- h) Určení toho, zda daná bezkontextová gramatika generuje neprázdný jazyk.
- i) Ekvivalence bezkontextových gramatik.
- j) Jednoznačnost bezkontextové gramatiky.

U těch z výše uvedených problémů, které nejsou rozhodovací, se zkuste zamyslet, jestli by se daly zformulovat nějakým způsobem jako rozhodovací problémy.

Zformulujte definici **algoritmicky řešitelného** problému a (algoritmicky) **rozhodnutelného** problému.

Pokuste se určit, které z výše uvedených problémů jsou rozhodnutelné či algoritmicky řešitelné a které ne. Pro problémy, u kterých si myslíte, že jsou rozhodnutelné či algoritmicky řešitelné, popište algoritmus, který je řeší.

**Příklad 2:** Znázorněte následující algoritmus zapsaný pseudokódem pomocí grafu řídícího toku:

---

**Algoritmus 1:** Třídění přímým vkládáním

---

```

INSERTION-SORT (A, n):
    for j := 1 to n - 1 do
        x := A[j]
        i := j - 1
        while i ≥ 0 and A[i] > x do
            A[i + 1] := A[i]
            i := i - 1
        A[i + 1] := x
    
```

---

Určete konkrétní počet kroků provedených tímto algoritmem, pokud dostane jako vstup dvojici hodnot  $A = [5, 2, 1, 4, 3]$  a  $n = 5$ . (Jedna hrana v grafu řídícího toku odpovídá jedné instrukci a tedy jednomu kroku algoritmu.)

**Příklad 3:** Zjistěte, co dělají dva níže uvedené fragmenty programů pro stroje RAM.

*Poznámka:* Oproti základní definici zde užíváme symbolická návěstí.

```

 $R_0 := \text{READ}()$ 
 $R_1 := 2$ 
goto entry
loop:  $R_0 := R_0 - 1$ 
        $R_1 := R_1 * R_1$ 
entry: if ( $R_0 > 0$ ) goto loop
      WRITE( $R_1$ )
      halt
    
```

```

 $R_3 := R_0 + R_1$ 
 $R_3 := R_3 - 1$ 
 $R_2 := [R_3]$ 
goto entry
loop:  $R_4 := [R_3]$ 
       if ( $R_4 \leq R_2$ ) goto entry
        $R_2 := R_4$ 
entry:  $R_3 := R_3 - 1$ 
       if ( $R_3 \geq R_0$ ) goto loop
       WRITE( $R_2$ )
       halt
    
```

**Příklad 4:** Sestavte program pro stroj RAM, který přečte ze vstupu dvě čísla  $x$  a  $k$  a na výstup vypíše hodnotu  $k$ -tého bitu čísla  $x$  (tj. 0 nebo 1), přičemž byty jsou číslovány od 0 a 0-tý bit je nejméně významný bit. Můžete předpokládat, že  $x \geq 0$  a  $k \geq 0$  (tj. nemusíte řešit situace, kdy  $x < 0$  nebo  $k < 0$ ).

**Příklad 5:** Uvažujme variantu stroje RAM, která z aritmetických instrukcí má pouze instrukce pro sčítání a odčítání a navíc instrukci pro bitový posun doprava o jeden bit (tj. instrukce typu  $(R_i := [R_j/2])$ ). V této variantě tedy nejsou k dispozici instrukce pro násobení a dělení. (Ostatní instrukce — přístup do paměti, skoky, větvení, atd. jsou stejné jako u definice RAMu uvedené na přednášce.)

Ukažte, že činnost instrukce pro násobení je možné touto variantou stroje RAM simulovat. Pro jednoduchost navíc můžete předpokládat, že násobené hodnoty jsou nezáporné.

Navrhněte tedy program pro výše uvedenou variantu stroje RAM, který načte ze vstupu dvě čísla  $x$  a  $y$  (kde  $x \geq 0$  a  $y \geq 0$ ) a na výstup vypíše jejich součin  $x \cdot y$ .

- Jaká je časová složitost vámi navrženého algoritmu, tj. jaký bude celkový počet instrukcí provedených vaším programem v závislosti na počtu bitů nutných pro zápis čísel  $x$  a  $y$ ?
- Navrhněte program tak, aby jeho časová složitost byla vzhledem k počtu bitů čísel  $x$  a  $y$  polynomiální.
- Zkuste navrhnut variantu programu, která nebude používat instrukci pro bitový posun doprava a přitom její časová složitost bude vzhledem k počtu bitů čísel  $x$  a  $y$  stále polynomiální.

**Příklad 6:** Navrhněte způsob, jak lze Turingův stroj s obecnou páskovou abecedou  $\Gamma$  simulovat Turingovým strojem s páskovou abecedou  $\{0, 1, \square\}$ .

Jak se při této simulaci změní počet provedených kroků?

**Příklad 7:** Navrhněte způsob, jak Turingův stroj se dvěma páskami simulovat pomocí Turingova stroje s jednou páskou.

Jaký je vztah mezi počtem kroků, které během výpočtu vykoná původní dvoupáskový stroj, a počtem kroků, které na stejném vstupu vykoná jednopáskový stroj sestrojený vám navrženou konstrukcí?

Zobecněte navržený postup tak, aby fungoval pro stroje s libovolně velkým (ale konečným) počtem pásek — tj. pro stroje se třemi páskami, čtyřmi páskami, atd.

**Příklad 8:** Navrhněte a detailně popište způsob, jak může stroj RAM efektivně simulovat činnost Turingova stroje:

- a) Uvažujte nejprve Turingův stroj s jednou páskou, která je jednostranně nekonečná.
- b) Uvažujte Turingův stroj s jednou páskou, která je nekonečná na obě strany.
- c) Uvažujte Turingův stroj s více páskami a s více hlavami na každé pásce, přičemž tyto pásky mohou být nekonečné na obě strany.