

## Cvičení 3

# REKURZE A REKURZIVNÍ DATOVÉ STRUKTURY

V programovacích jazycích C / C++ a Java programově zpracujte následující úlohy:

1. Máte dán jednosměrně zřetězený uspořádaný seznam prvků obsahujících jako hodnoty libovolná celá čísla, přičemž deklarace prvku seznamu bude v jazyce C / C++ provedena následujícím způsobem:

```
typedef struct element *P_element;
typedef struct element {
    int value;
    P_element next;
} ELEM;

P_element L = NULL;
```

Zapište rekurzivní funkci, která zařadí nový prvek na příslušné místo v seznamu.

[ 2 body ]

**Návod:** Prostřednictvím ukazatele na čelo seznamu porovnáte hodnotu nově zařazovaného prvku s hodnotou prvku na čele seznamu. Odpovídá-li výsledek porovnání podmínce uspořádání seznamu, zařadíte nový prvek na čelo seznamu. Neodpovídá-li, pak rekurzivně vyvoláte tutéž proceduru s hodnotou ukazatele na další prvek seznamu (na nové čelo o jeden prvek kratšího seznamu). Po nalezení odpovídajícího místa pro zařazení nového prvku tento zařadíte na čelo zbytku seznamu s tím, že nesmíte zapomenout vytvořit propojení (zřetězení) nově zařazovaného prvku s prohlédnutou částí seznamu. A pozor! Zařazení nového prvku na konec seznamu (jako poslední prvek) není výjimečný případ!

2. Mějte dán binární vyhledávací strom deklarovaný v jazyce C / C++ následujícím způsobem:

```
typedef struct element *P_node;
typedef struct element {
    int value;
    P_node left_son, right_son;
} NODE;

P_node BVS = NULL;
```

Zapište funkci, která s využitím rekurze vypíše obsah BVS pootočený tak, aby nejlevější list stromu byl v pravé polovině prvé řádky a kořen stromu na začátku střední řádky obrazovky.

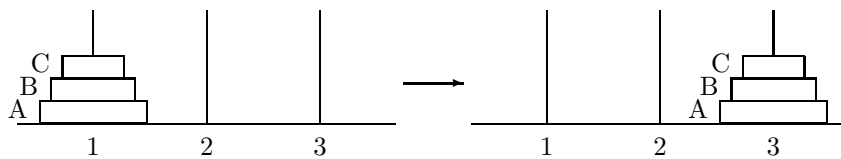
[ 2 body ]

3. V podobě funkce `Vyber_Max` realizujte algoritmus metody vzestupného řazení prvků pole (tabulky) výběrem maximálního prvku (selection-sort) **s využitím rekurze**. Funkci procedury ověřte jednoduchým programem na vhodné, nepřilíš velké množině testovacích dat.

[ 3 body ]

#### 4. Prohledávání stromu řešení úlohy

Mějte dānu klasickou ůlohu pŕemıstřovānı hanojsk˘ych v˘eží. V poĀateĀnım stavu ůlohy je hanojsk˘a v˘ež sklādajıcı se z  $N$  kotouĀı o r˘zn˘ych pŕım˘erech situovāna na lev˘em kolıku, kter˘y oznaĀme 1 (viz obr. 1). Ůkolem ůlohy je pŕemıstıt jednotliv˘e kotouĀe na prav˘y kolık (oznaĀen˘y 3) pŕostřednıctvım stŕednıho kolıku 2 tak, že se smı v˘zdy pŕemıstřovat jen vrchnı kotouĀ a řād˘n˘y kotouĀ nesmı nikdy ležet na kotouĀı menšího pŕım˘eru. KotouĀe oznaĀme podle velikostı (pŕım˘eru) od největšího po nejmenší pısmeny A, B, C, ...,  $N$  (pod symbolem  $N$  si pŕedstavme nejv˘yšší pısmeno oznaĀujıcı nejmenší kotouĀ, napŕ. pro v˘ež o tŕech kotouĀıch  $N = C$  – viz obr. 1).



Obr. 1: Ůloha "Hanojsk˘e v˘eže"

Libovoln˘y stav ůlohy popıřeme seznamem [ "1" "2" "3" ], kde symboly "1", "2", "3" pŕedstavujı seznamovou reprezentaci uloženı kotouĀı na kolıku 1, 2, Āı 3 v poŕadı zdola nahoru. Nenachāzı-li se na kolıku řād˘n˘y kotouĀ, bude seznam pŕazdn˘y (reprezentovān nil). Na obr. 1 vyobrazenā ůloha se pak dā symbolicky zapsat jako

$$H: [ [ A B C ] \text{ nil } \text{ nil } ] \rightarrow [ \text{ nil } \text{ nil } [ A B C ] ] .$$

Elementārnı operacı, definovanou nad takto formulovanou ůlohou, budiř pŕemıstĕnı jed-  
noho kotouĀe z jednoho kolıku na jin˘y. Napŕ. pŕemıstĕnı nejmenšího kotouĀe z kolıku 1  
na kolık 3 vyjādŕıme:

$$r_1: [ [ A B C ] \text{ nil } \text{ nil } ] \rightarrow [ [ A B ] \text{ nil } [ C ] ] .$$

#### Zadānı:

1. Nakreslete pokud mořno cel˘y strom řešenı ůlohy pro v˘ež o **tŕech** kotouĀıch.
2. Zakreslete do n˘ej postup, kter˘m strom budete prochāzet pŕı hledānı řādān˘eho (cılov˘eho) stavu pŕohledāvacı strategıı
  - a) do hloubky,
  - b) do šířky.
3. VyĀıslete poĀet krok˘ (poĀet pŕohledan˘ych uzl˘ stromu), kter˘e je tŕeba v obou pŕıpadech vykonat pro nalezenı cılov˘eho stavu (kotouĀe A, B, C na kolıku 3).

[ ā 1 bod ]