

### ASD, egzamin – 27 września, 2017

1. (15p) Określ porządek asymptotycznego wzrostu  $g \prec g$  (lub  $f \approx g$ ) dla następujących funkcji (dla  $n \geq 1$ ;  $c, d$  stałe takie, że  $4 < c < 5$  i  $10 < d < 20$ ):  $cn^d + dn^c$ ,  $2^{d \log_2(\log_2(n))}$ ,  $n(\log_2(n))^c$ ,  $n^2 \log_2(n) + n(\log_2(n))^2$ .

2. (15p) Oszacuj z dokładnością do  $O(\cdot)$  czas działania algorytmu (wzgl. rozmiaru tablicy  $n = \text{koniec} - \text{początek} + 1$ ).

```
BluBlu(int *t, int początek, int koniec) {
    int rozmiar=koniec - początek;
    int skok=[rozmiar/2];
    if(skok <= 3) return;
    BluBlu(t, początek+1, początek+skok+1);
    for(i:=0 to i=skok-1)
        print(t[początek + i]+t[początek+skok+i]);
    if(t[0]>0)
        BluBlu(t, początek+2, początek+skok+2);
    else
        BluBlu(t, początek+3, początek+skok+3);
    BluBlu(t, początek, początek+skok);
}
```

3. (15p) Przesortuj tablicę  $t[1 \dots 7] = \{1, 8, 9, 4, 5, 7, 5\}$  sortowaniem przez kopcowanie. Przyjmij, że kopiec tworzony jest w pętli

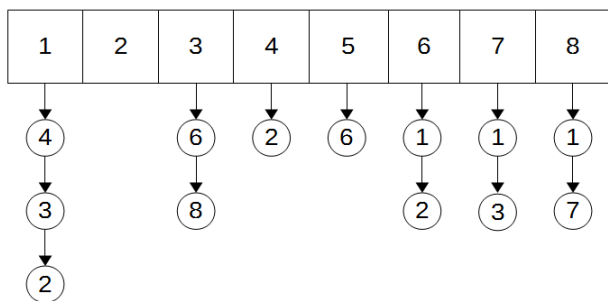
```
for (i=[N/2]; i>=1; i-) downheap(t, i, N);
```

Wypisz wartość tablicy po każdym przebiegu powyższej pętli (3 tablice). Następnie, wypisz wartości tablicy po każdym umieszczeniu jednego elementu na właściwym miejscu i poprawieniu kopca (6 tablic).

4. (15p) Niech  $i(x)$  oznacza instrukcję wstawiania elementu do drzewa BST,  $d(x)$  – usuwania. Narysuj drzewo BST, po wykonywaniu ciągu instrukcji:  $i(10)$ ,  $i(8)$ ,  $i(3)$ ,  $i(15)$ ,  $i(20)$ ,  $i(17)$ ,  $i(30)$ ,  $i(16)$ ,  $i(18)$ ,  $i(22)$  (5pt). Narysuj drzewo BST powstałe po wykonaniu instrukcji  $d(10)$  (przyjmij, że wybierasz podczas usuwania najmniejszy element z prawego podrzewa) (5pt). Rotacjami w lewo i w prawo wypromuj element 16 do korzenia, narysuj kolejne drzewa BST powstałe po przesunięciach (5pt).

5. Narysuj graf skierowany reprezentowany przez poniższą strukturę (5p). Narysuj drzewo wywołań rekurencyjnych funkcji  $\text{visit\_dfs}(3)$  (5pt). Przedstaw w

jakiej kolejności zostaną odwiedzone wierzchołki przez `visit_dfs(3)` (czyli w jakiej kolejności zostaną oznaczone odpowiednie elementy tablicy `mark[1..8]`) (5p). Przyjmij, że początkowo dla każdego wierzchołka `x`, `mark[x]` nie jest równe `visited` (10p).



```

visit_dfs(x){
    if(mark[x]==visited) return;
    mark[x]=visited;
    Edge *ptr=edges[x];
    while(ptr!=NULL){
        if(mark[ptr->end]!=visited){
            mark[ptr->end]=visited;
            visit_dfs(ptr->end);
        }
        ptr=ptr->next;
    }
}

```

6. (15p) Napisz funkcję `int LiscieModDwa(Node *ptr)`, która zwróci 0 jeśli drzewo `ptr` ma parzystą liczbę liści i 1 w przeciwnym przypadku (czyli funkcja zwraca liczbę liści drzewa modulo 2). Przyjmij, że `Node` to struktura postaci `struct Node{int key; Node *left; Node *right; }`.