

**КОНТРОЛНО № 1 ПО ИЗБИРАЕМИЯ УЧЕБЕН ПРЕДМЕТ
“ЛОГИЧЕСКИ И МАТЕМАТИЧЕСКИ МЕТОДИ”
(СУ “СВЕТИ КЛИМЕНТ ОХРИДСКИ”, ФМИ, 03. XI. 2021 Г.)**

Задача 1. Докажете, че неравенството $\sqrt{6 + \sqrt{6 + \sqrt{6 + \sqrt{\dots \sqrt{6 + \sqrt{6}}}}} < 3$ важи независимо от броя на радикалите.

Задача 2. Какво връща следният алгоритъм, написан на Си?

```
unsigned int f(unsigned int x) {  
    unsigned int a = x;  
    unsigned int b = 0;  
    while (a > 0) { a--; b++; b++; }  
    return b;  
}
```

Отговорът да се обоснове с инвариант и полуинвариант на цикъла.

РЕШЕНИЯ

Задача 1 се решава с математическа индукция по броя на радикалите. Да положим

$$a_n = \sqrt{6 + \sqrt{6 + \sqrt{6 + \sqrt{\dots \sqrt{6 + \sqrt{6}}}}},$$

където n е броят на радикалите.

База: $n = 1$. Неравенството $a_1 < 3$, т.е. $\sqrt{6} < 3$, е вярно, защото се получава от вярното неравенство $6 < 9$ чрез коренуване.

Индуктивна стъпка: Нека $a_n < 3$ за някое цяло положително число n . Следователно $a_{n+1} = \sqrt{6 + a_n} < \sqrt{6 + 3} = \sqrt{9} = 3$, тоест $a_{n+1} < 3$.

Задача 2. Инвариант на цикъла: При всяка проверка на условието $a > 0$ важи равенството $2a + b = 2x$.

Доказателство: с математическа индукция по поредния номер на проверката.

База: При първата проверка променливите a и b имат начални стойности, тоест $a = x$ и $b = 0$. Тогава $2a + b = 2x + 0 = 2x$.

Индуктивна стъпка: Нека $2a + b = 2x$ при някоя проверка за край, която не е последна. Следователно тялото на цикъла се изпълнява още веднъж. Новите стойности на локалните променливи са $a' = a - 1$ и $b' = b + 2$. При следващата проверка за край на цикъла важат равенствата

$2a' + b' = 2(a - 1) + (b + 2) = 2a - 2 + b + 2 = 2a + b = x$,
тоест $2a' + b' = x$, следователно инвариантът отново е в сила.

Полуинвариант на цикъла е числото a , тъй като то намалява с единица при всяко изпълнение на тялото на цикъла. Тъй като то е цяло число, а няма безкрайна строго намаляваща редица от цели положителни числа, то все някога стойността на a ще стане отрицателно число или нула. Обаче не е възможно да се получи отрицателно число при намаляване на цяло положително число с единица. Ето защо a ще стане нула рано или късно и цикълът ще завърши.

Забележка: Числото b също е полуинвариант: то нараства с две единици при всяко изпълнение на тялото на цикъла. Само че този полуинвариант е безполезен: от него не следва, че цикълът ще завърши, тъй като няма пречка b да нараства до безкрайност (съществува безкрайна строго растяща редица от цели положителни числа, всяко от които е с 2 по-голямо от предишното; такава са например редицата на четните числа и редицата на нечетните числа).

И така, при последната проверка на условието за край на цикъла важат равенствата $2a + b = 2x$ (от инварианта, доказан на предишната страница) и $a = 0$ (от разсъжденията за полуинварианта). В равенството $2a + b = 2x$ заместваме $a = 0$ и получаваме $b = 2x$.

След последната проверка на условието за край на цикъла алгоритъмът изпълнява оператора “**return** b ”, който връща числото $b = 2x$.

Отговор: Алгоритъмът връща $2x$.

СХЕМА ЗА ОЦЕНЯВАНЕ

Задача 1 носи 3 точки — по една точка за всяка от следните стъпки:

- база на математическата индукция;
- формулиране на индуктивно предположение и индуктивно заключение;
- провеждане на индуктивна стъпка.

Задача 2 носи 7 точки — по една точка за всяка от следните стъпки:

- формулировка на използваем инвариант;
- база на математическата индукция от доказателството на инварианта;
- индуктивна стъпка от доказателството на инварианта;
- избор на подходящ полуинвариант;
- използване на полуинварианта за доказване, че цикълът ще завърши;
- прилагане на инварианта към последната проверка за край на цикъла;
- формулиране на извод за стойността, върната от алгоритъма.

Точки	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
Оценка	2,00	2,33	2,67	3,00	3,25	3,50	4,00	4,50	5,00	5,50	6,00
	Слаб			Среден		Добър		Мн. добър		Отличен	