

Úloha má dva príklady, za každý z nich môžete získať max 10 bodov. Na zarátanie úlohy do celkového limitu 7 z 9-tich úloh treba získať v súčte aspoň 12 bodov. Príklady píšete na samostatný papier a vhodíte do označenej krabice pri sekretariáte KI (M254). Ak niečo v zadaní nie je jasné, alebo potrebujete s niečím poradiť, neváhajte sa opýtať, radi odpovieme. Logaritmy sú, ak nie je povedané inak, pri základe 2.

Príklad 1:

O každom tvrdení uveďte, či je pravdivé a svoj názor zdôvodnite. Hodnotenie bude nasledovné: Úplne správna odpoveď je za 2 body. Nesprávna odpoveď, ako aj správna odpoveď s úplne nesprávnym zdôvodnením, sú za 0 bodov. Niečo medzi tým je za niečo medzi 0 a 2 bodmi.

1. Platí $(\log \log \log n)^{(\log \log n)^{\log n}} = \Omega((n!)^{\log(n!)})$.
2. Nech $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}^+$. Ak $\forall \varepsilon > 0$ platí $f(n) \in O(n^{1+\varepsilon}) \cap \Omega(n^{1-\varepsilon})$, potom $f(n) = \Theta(n)$.
3. Ak pre $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}^+$ platí $f(n) = O\left(\frac{1}{n}\right)$, potom $\lim_{n \rightarrow \infty} f(n)$ nemusí existovať.
4. Platí $n^{\log n} = \Theta(n^{\ln n})$.
5. Ak $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{n \cdot g(n)} = 42$ pre nejakú rastúcu $g : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}^+$, potom $f(n) = O((n + g(n))^2)$

Príklad 2:

Odvodte tesnú asymptotickú zložitosť volaní $f1(n)$ a $f2(n, 2)$ v závislosti od parametra n . Svoje tvrdenia zdôvodnite (z vysvetlenia by malo byť jasné, že ste k odpovedi prišli na základe správnej úvahy).

```
int f1(int n) {
    int s = 0, h = 0, r = 0;
    for (int i = 1; s < n; i += 2) {
        h++;
        s += i;
    }

    for (int i = 0; i < n; i += h) {
        int k = 1;
        for (int j = i; j < i + h; j += k) {
            k *= 2;
            for (int l = j; l < min(j + k, i + h); l++) r++;
        }
    }

    return r;
}
```

algoritmy a dátové štruktúry, ZS 2023/24

prvá domáca úloha, termín do 20. 10. 2023

```
int f2(int n, int k) {
    if (n <= k) return 42;
    int m = n / k, r = 0;
    for (int i = 0; i < n; i++)
        if (i % m == 0) r += f2(m, 2 * k);
    return r;
}
```

Dobrovoľný bonus:

Odvodte tesnú asymptotickú zložitosť volania $f3(n)$ v závislosti od parametra n (a svoje tvrdenie zdôvodnite). Bonus môžete odovzdávať do termínu na odovzdanie úlohy, alebo kým sa nazbierajú tri správne riešenia (čokoľvek bude neskôr). Prvé tri správne riešenia vyhrávajú vecnú cenu a verejnú pochvalu 😊.

```
int f3(int n) {
    if (n < 2) return n;
    int r = 0, h = 1;
    while (h <= n) h = h * 4;
    h = h / 4;
    while (h != 0) {
        if (n >= r + h) {
            n = n - (r + h);
            r = r + 2 * h;
        }
        r = r / 2;
        h = h / 4;
    }
    return f3(r);
}
```