Užduotys

- 1. Funkcijų augimo asimptotiniai žymėjimai ir jų apibrėžimai. Pateikti pavyzdžių. Naudodamiesi apibrėžimus patikrinkite ar $T(n)=\Theta(n)$ yra
 - T(n) = T(k) + T(n k 1) + d lygties sprendinys, d konstanta.
- 2. Rekurentinių sąryšių sprendimo būdai (aprašyti idėją). Suformuluoti Pagrindinę teoremą. Pateikite pavyzdį lygties, kurios $f(n)=n^3$, o sprendinys $T(n)=\Theta(n^3\log_4 n)$
- 3. Rikiavimo piramide algoritmo idėja. Kokia duomenų struktūra "piramidė"? Kaip priklauso piramidės dydis ir aukštis nuo rikiuojamų duomenų kiekio? Kaip atliekamas piramidės sutvarkymas (pateikite algoritmą ir sudėtingumą įrodykite).
- 4. Optimalūs rikiavimo algoritmai naudojantys palyginimus. Įrodyti, kad rikiavimo piramide ir suliejimo būdu yra asimptotiškai optimalūs algoritmai.
- 5. Rikiavimas su įterpimu idėja. Įrodyti rikiavimas su įterpimu algoritmo korektiškumą ir jo sudėtingumą kai duomenys įvedami palankiausiu ir nepalankiausiu atveju.

6.

- a) Suprastinti funkcionalą: $O(\sqrt{n} \ln n + \sqrt[4]{n^3})$;
- b) Ar galima žemiau pateiktą lygtį išspęsti taikant pagrindinę teoremą? Atsakymą pagrįskite ir jei galima išspęskite.

$$T(n) = 3T\left(\frac{n}{3}\right) + n\log_2 n$$

7.

- a) Suprastinti funkcionalą: $O\left(n^2\log_2 n + \left(\sum_{i=\frac{n}{2}}^n i^2\right)\right)$.
- b) Išspręsti rekurentinę lygtį: $T(n) = T\left(\frac{n}{2}\right) + T\left(\frac{3n}{4}\right) + cn$

8.

- a) Palyginti $f(n) = n^2 \log_3 n$ ir $g(n) = \frac{n}{\log_2^2 n}$ funkcijų augimą.
- b) Suraskite sumą: $\sum_{k=m}^{n} k^3$.

9.

- a) Palyginti funkcijas: $f(n) = \frac{n}{\ln{(n+1)}}$, $g(n) = \frac{n+5}{\ln{n}}$
- b) Išspręsti rekurentinę lygtį $T(m)=2T\left(\frac{m}{3}\right)+\log_3 m^3$. Lygtį išspęskite taikydami pagrindinę teoremą.

10.

- a) Įvertinkite sumą: $\sum_{i=a}^{b} \frac{c}{i}$ čia a,b,c teigiami sveiki skaičiai, be to 3a < b.
- b) Išspręsti lygtį, taikydami sprendinių medžio metodą: $T(n) = T\left(\frac{n}{4}\right) + T\left(\frac{3n}{4}\right) + cn^2$.
- 11. Išspręsti lygtį, taikydami sprendinių medžio metodą: $T(n) = T\left(\frac{n}{2}\right) + T\left(\frac{n}{3}\right) + cn^2$.
- 12. Taikydami pagrindinę teoremą išspęskite lygtį: $T(n) = 10T\left(\frac{n}{3}\right) + e^{2\ln n} \ln n$
- 13. Išspręsti lygtį, taikydami sprendinių medžio metodą: $T(n) = T\left(\frac{n}{3}\right) + T\left(\frac{2n}{3}\right) + cn$.
- 14. Taikydami pagrindinę teoremą išspęskite lygtį: $T(n) = 2T\left(\frac{2n}{3}\right) + e^{2\ln n}$
- 15. Išspręsti lygtį, taikydami sprendinių medžio metodą: $T(n) = T\left(\frac{3n}{4}\right) + T\left(\frac{2n}{3}\right) + cn$.
- 16. Suraskite P1 procedūros apatinį ir viršutinį asimptotinius įvertinimus.

```
{
           sum += P2(i, k);
       }
       return sum;
   }
   int P2(int x, int a)
   {
       if (x < a) return a;
       return P2(x / 2, a) + 1;
   }
17. Suraskite A1 procedūros apatinį ir viršutinį asimptotinius įvertinimus.
   int A1(int length, int k)
   {
       int sum = 0;
       for (int i = 0; i < length; i++)
       {
           sum += A2(i, k);
       }
       return sum;
   }
   int A2(int x, int a)
   {
       if (x < a) return a;
       return A2(x - 2, a) + 1;
   }
18. Suraskite K1 procedūros apatinį ir viršutinį asimptotinius įvertinimus.
   int K1( int k)
   {
       int sum = 0;
       for (int i = 0; i < k; i++)
       {
           sum += K2(i, k);
       }
       return sum;
   }
   int K2(int x, int a)
```

```
{
       if (x < a) return a;
       return K2(x - 5, a) + 1;
   }
19. Suraskite S1 procedūros apatinį ir viršutinį asimptotinius įvertinimus.
   int S1(int length, int k)
   {
       int sum = 0;
       for (int i = length; i <= k; i++)</pre>
       {
            sum += S2(i, k);
       }
       return sum;
   }
   int S2(int x, int a)
   {
       if (x < a) return a;
       int sum = 0;
       for (int i = 0; i < x; i++)
       {
            sum += 1;
       }
       return S2(x / 2, a) + S2(x / 2, a) + sum;
}
20. Suraskite D1 procedūros apatinį ir viršutinį asimptotinius įvertinimus.
   int D1(int length, int k)
   {
       int sum = 0;
       for (int i = length; i <= k; i++)</pre>
       {
            sum += D2(i, k);
       }
       return sum;
   }
   int D2(int x, int a)
   {
```

```
if (x < a) return a;
int sum = 0;
for (int i = 0; i < x; i++)
{
    sum += 1;
}
return D2(x / 5, a) + D2(x / 5, a) + sum;
}</pre>
```