

O, Ω, Θ , mintaillesztés

- Ugyanarra a feladatra van két algoritmusunk A és B . A maximális lépésszámot leíró függvényeket jelölje f_A és f_B . Tudjuk, hogy $f_A(n) \in O(f_B(n))$. Következik-e ebből, hogy
 - A minden bemeneten gyorsabb, mint B ?
 - A véges sok bemenet kivételével gyorsabb, mint B ?
 - A megfelelően nagy bemenetekre gyorsabb, mint B ?
- Az alábbi függvények közül melyikre igaz, hogy $O(n^2)$ és melyikre, hogy $\Omega(n^2)$?
 $f_1(n) = 11n^2 + 100000$ $f_2(n) = 8n^2 \log_2 n$ $f_3(n) = 1,5n + 3\sqrt{n}$
- Mely $a, b > 1$ egész számokra teljesülnek az alábbiak?
 $n^a \in O(n^b)$ $2^{an} \in O(2^{bn})$ $\log_a n \in O(\log_b n)$
- Az alábbi függvényeket rendezze nagyságrend szerint nem csökkenő sorozatba: ha f_i után közvetlenül f_j következik a sorban, akkor $f_i(n) \in O(f_j(n))$ teljesüljön!
 $f_1(n) = 8n^3$ $f_2(n) = 5\sqrt{n} + 1000n$ $f_3(n) = 2^{(\log_2 n)^2}$ $f_4(n) = 1514n^2 \log_2 n$
- Adjon O becslést a következő függvényekre:
 $(n^2 + 8)(n + 1)$ $(n \log n + n^2)(n^3 + 2)$ $(n! + 2^n)(n^3 + \log(n^2 + 1))$ $(2^n + n^2)(n^3 + 3^n)$
- Tekintsük az $f_1(n) = 1,5n!$ és $f_2(n) = 200(n - 1)!$ függvényeket. Melyik igaz és melyik nem az alábbiak közül?
 $f_1 \in O(f_2)$ $f_2 \in O(f_1)$ $f_1 \in \Omega(f_2)$ $f_2 \in \Omega(f_1)$ $f_1 \in \Theta(f_2)$ $f_2 \in \Theta(f_1)$
- Jelölje egy algoritmus maximális lépésszámát az n méretű bemeneteken $L(n)$. Adjunk felső becslést az $L(n)$ nagyságrendjére, ha tudjuk, hogy $L(1) = 2$ és $n > 1$ esetén

(a) $L(n) = L(n - 1) + 3$	(b) $L(n) = L(n - 1) + 5$
(c) $L(n) = L(n - 1) + 3n$	(d) $L(n) = 2L(n - 1) + 3$
(e) $L(n) = L(\lceil n/2 \rceil) + 3$	(f) $L(n) = L(\lceil n/2 \rceil) + n^k$
(g) $L(n) = 2L(\lceil n/2 \rceil) + 3$	(h) $L(n) = 4L(\lceil n/2 \rceil) + 3$

Az (e)-(h) esetben elegendő 2 hatványra meggondolni.

Mi változik, ha egyenlőség helyett \leq vagy \geq áll?
 És ha O helyett Θ a feladat?
- Az egyszerű algoritmussal, illetve a gyorskereséssel állapítsa meg, hogy az $S = ABBABACABCBCAC$ szövegben az $M = ABABC$ minta hányszor fordul elő! Hány összehasonlítást használtak az algoritmusok?
- Álljon a minta és a szöveg is csupa 0-ból, a minta hossza m , a szövegé pedig $n \geq m$. Hány összehasonlítást végez
 - az egyszerű algoritmus, ha csak a minta első előfordulását keressük?
 - az egyszerű algoritmus, ha a minta összes előfordulását keressük?
 - a gyorskeresés, ha csak a minta első előfordulását keressük?
 - a gyorskeresés, ha a minta összes előfordulását keressük?
- Az $n > 2$ hosszú csupa 0-ból álló szöveghez adjon meg olyan m hosszú mintát, melyen az egyszerű algoritmus m -től függetlenül $O(n)$ összehasonlítást használ!
- Igazolja, hogy az egyszerű algoritmus várható futási ideje $O(n)$, ha a szöveg és a minta is véletlen 0/1 sorozat (a bitek egymástól függetlenek, mindegyik $1/2 - 1/2$ valószínűséggel 0 vagy 1).
 Mi a helyzet, ha csak a minta véletlen?
- Az A algoritmus 0/1 sorozatok mintaillesztési feladatát oldja meg, m bites minta és $n > m$ bites szöveg esetén $T(n, m) \geq n$ lépésben megadja a minta összes előfordulását (növekvő sorrendben).
 Hogyan lehet ennek segítségével egy tetszőleges (legalább 2 elemű, de nem feltétlenül konstans méretű) Σ ábécé feletti szöveg-minta párra $O((n + T(n, m)) \log |\Sigma|)$ időben megtalálni egy m hosszú minta összes előfordulását egy n hosszú szövegben?