

SLOŽENOST ALGORITAMA

5. 9. 2007.

1. Neka je $A_n = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ konačan skup različitih vrsta novčića. Vrijednosti novčića a_i su prirodni brojevi i vrijedi $a_1 > a_2 > \dots > a_n$. Na raspolaganju imamo neograničenu količinu novčića svake vrste. Problem razmjene novca glasi: treba izabrati najmanji ukupni broj novčića tako da zbroj njihovih vrijednosti bude zadani prirodni broj C .

(a) Ako je $a_n > 1$, pokažite primjerom da postoje A_n i C za koje problem nema rješenja.

(b) Ako je $a_n = 1$, dokažite da rješenje postoji.

(c) Za slučaj $a_n = 1$, sastavite pohlepni algoritam razmjene novca, koji prolazi novčiće redoslijedom a_1, a_2, \dots, a_n , uzimajući maksimalni broj novčića određene vrijednosti a_i . Algoritam treba vratiti brojeve x_i novčića i -te vrste u razmjeni, za $i = 1, \dots, n$. Nađite složenost ovog algoritma. Da li ona ovisi o vrijednostima novčića?

(d) Da li pohlepni algoritam uvijek nalazi rješenje s najmanjim brojem novčića? Posebno, što vrijedi za slučaj $a_i = k^{n-i}$, $i = 1, \dots, n$, gdje je $k > 1$ zadani prirodni broj? Dokažite ili nađite kontraprimjer.

(Bodovi: (a) = 15, (b) = 15, (c) = 25, (d) = 25.)

2. Množenje matrica A i B reda n svodi se na računanje određenog broja skalarnih produkata vektora duljine n — redaka matrice A i stupaca matrice B . Neka je $n = 2p$ paran broj. Winogradov algoritam za skalarni produkt vektora u i v duljine n , ima oblik

$$u \cdot v = \sum_{i=1}^p (u_{2i-1} + v_{2i})(u_{2i} + v_{2i-1}) - \sum_{i=1}^p u_{2i-1}u_{2i} - \sum_{i=1}^p v_{2i-1}v_{2i} \quad .$$

Zadnja dva člana u ovoj sumi mogu se unaprijed izračunati i zapamtiti, za retke matrice A i stupce matrice B . Sastavite odgovarajući algoritam za množenje matrica. Nađite točan broj množenja i točan broj zbrajanja u tom algoritmu. Kolika je ušteda obzirom na standardni algoritam za množenje matrica?

REZULTATI: četvrtak, 6. 9. 2007. u 13:00 sati.

Saša Singer

Dozvoljena pomagala: Tablice i formule, kalkulator.