4 Ekim 2005 6.046J/18.410J Kitapçık 10

Profesörler Erik D. Demaine ve Charles E. Leiserson

Pratik Ara Sınav 1

Problem -1. Yinelemeler

Aşağıdaki yinelemeleri, sıkı Θ-simgelemi sınırlarını vererek çözün. Cevabınızı açıklamanıza gerek yok, ancak vereceğiniz bilgiler, gidiş yolundan puan almanızı sağlayabilir.

(a)
$$T(n) = T(n/3) + T(n/6) + \Theta(n^{\sqrt{\log n}})$$

(b)
$$T(n) = T(n/2) + T(\sqrt{n}) + n$$

(c)
$$T(n) = 3T(n/5) + \lg^2 n$$

(d)
$$T(n) = 2T(n/3) + n \lg n$$

(e)
$$T(n) = T(n/5) + \lg^2 n$$

(f)
$$T(n) = 8T(n/2) + n^3$$

(g)
$$T(n) = 7T(n/2) + n^3$$

(h)
$$T(n) = T(n-2) + \lg n$$

Problem -2. Doğru veya Yanlış

Aşağıdaki ifadelerle ilgili **D** or **Y**'yi daire içine alarak, ifadelerin doğru mu yanlış mı olduğunu belirtin ve cevabınızı kısaca açıklayın. Anlatımınız ne kadar açık olursa, o kadar yüksek not alırsınız, ama kısa anlatmanız da önemli. Açıklama yapmadığınız takdirde, doğru cevaptan puan alamayacaksınız.

- (a) D Y Asimptotik olarak pozitif olan bütün f(n)'ler için; $f(n) + o(f(n)) = \Theta(f(n))$ 'dir.
- **(b) D Y** En kötü durumda ve beklenen durumdaki koşma süreleri, rastgele algoritmalar için, sabit faktörlere bağlıdır.
- (c) D Y {A, B, C, D} evrenindeki anahtarları, aşağıdaki tabloya göre {0, 1, 2} aralığına eşlemleyen, H={ h₁, h₂, h₃} tanımlı 3 kıyım fonksiyonunun koleksiyonu evrenseldir.

\underline{x}	$h_1(x)$	$h_2(x)$	$h_3(x)$
\overline{A}	1	0	2
B	0	1	2
C	0	0	0
D	1	1	0

Problem -3. Kısa cevaplar

Aşağıdaki sorulara, kısa ama tam cevaplar verin.

- (a) Herhangi bir karşılaştırmaya dayalı sıralama algoritması, koşma süresini sabit bir çarpandan daha fazla değiştirmeyecek şekilde kararlı olabilir.
- (b) Kıyaslama modelinde, aşağıdaki özelliklerin ikisinin de olması durumunda Öncelikli Kuyruğun olamayacağını tartışın.

EXTRACT-MIN $\Theta(1)$ sürede koşacak. BUILD-HEAP $\Theta(n)$ sürede koşacak.

(c) A[1]'in en büyük anahtar olduğu A[1,2,...,n] dizilimi içindeki bir yığın (en büyük yığın) için, aşağıdaki yordamı uygulayacak ve aynı zamanda da en büyük yığın olma özelliğini koruyacak sözde kodu yazın.

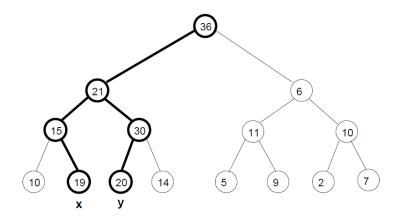
 ${\it Decrease-Key}(i,\delta)$ - A[i] anahtarının değerini δ kadar küçültür. δ 'nın 0'dan büyük veya eşit olduğunu varsayın.

- (d) n tane farklı tamsayıdan (bazıları eksi değerli olabilir) oluşan sıralı A dizilimi için;
- $1 \le i \le n$ ve A[i]=i olan bir i dizinini (varsa) bulmak için bir algoritma yazın. Eğer birden fazla buna benzer dizin varsa, algoritmanın herhangi birini vermesi yeterlidir .

Problem -4. h yüksekliğinde ve n=2 hyapraklı bir ikili ağacın verildiğini düşünün.

Bu ağacın her düğümü ve yaprağına bir v değeri (rastgele gerçek sayı) atanmış durumda. Eğer x bir yaprak ise, x'i ve x'in atalarının ve x'in büyük kümesini A(x) ile ifade ederiz. A(x) köke kadar gider. Benzer şekilde x ve y farklı yapraklarsa,

$$A(x,y) = A(x) \cup A(y)$$



A(x,y) koyu olarak gösterilmiştir.

$$f(x,y) = 19+15+21+36+20+30 = 141$$

f(x,y) fonksiyonunu A(x,y)'deki düğümlerin değerlerinin toplamı olarak tanımlayın. $f(x_0, y_0)$ 'ın en büyük olduğu x_0 ve y_0 yapraklarını bulmak için verimli bir algoritma (sözde kod) yazın. Algoritmanızın koşma süresi nedir?

Problem -5. Küçük çoklu kümelerin sıralanması

Bu problem için, n uzunluğunda, k farklı anahtardan oluşan A diziliminde,

$$k < \sqrt{n}$$

Amacımız bu dizilimi, Ω(n lgn)'den daha hızlı sıralayabilmek. Bunu 2 aşamada yapacağız. Birinci aşamada, A'daki k farklı anahtarı B *sıralı diziliminde* hesaplayacağız. İkinci aşamada, B dizilimini kullanarak, A dizilimini sıralayacağız.

k'nın bir sabit gibi çok küçük olabileceğini ve koşma sürenizin n kadar, k'ya da bağımlı olabileceğine dikkat edin. n öğenin anahtarlara ek olarak uydu verileri de var.

Örnek:

$$A = \left[5, 10^{10}, \pi, \tfrac{128}{279}, 10^{10}, \pi, 5, 10^{10}, \pi, \tfrac{128}{279}\right] \ \, \text{olsun}.$$

Burada n= 10 ve k = 4 olur.İlk aşamada,

$$B = \left[\frac{128}{279}, \pi, 5, 10^{10}\right]$$
 hesaplarız.

İkinci aşamadan sonra sıralı dizilimimiz ise,

$$\left[\frac{128}{279}, \frac{128}{279}, \pi, \pi, \pi, 5, 5, 10^{10}, 10^{10}, 10^{10}\right]$$

olur. Hedefiniz, bu iki aşama için de verimli algoritmalar tasarlamak ve bunları çözümlemek. Unutmayın, algoritmanız ne kadar verimli olursa, alacağınız not da o kadar yüksek olur!

- (a) Birinci aşama için, k farklı anahtarı olan k uzunluğundaki sıralı B dizilimini hesaplayacak bir algoritma tasarlayın. k'nın değeri algoritmaya girdi olarak verilmemektedir.
- (b) (a) bölümündeki algoritmanın çözümlemesini yapın.
- (c) İkinci aşama için bir algoritma tasarlayın; yani bölüm (a)'da yarattığınız B dizilimini kullanarak verilen bir A dizilimini sıralayın. Öğelerin uydu verileri olduğundan, belirli anahtarları olan elemanları sayıp ve kopyalamanın yeterli olmayacağına dikkat edin.

İpucu: Sayma sıralamasını uyarlayın..

(d) (c) bölümündeki algoritmayı çözümleyin.