

8 – 10 MAYIS 2017

ÇOKLU TERAZİ KURAMI
-
GENEL TARTMA FONKSİYONU
VE SONUÇLARI

HALİL SALİH ORHAN
ÖZEL PROFESYONEL EĞİTİM FEN LİSESİ

PROJE RAPORU

PROJE ADI

ÇOKLU TERAZİ KURAMI – GENEL TARTMA FONKSİYONU VE SONUÇLARI

PROJE DALI

MATEMATİK

HAZIRLAYAN

HALİL SALİH ORHAN

İÇİNDEKİLER**0. ÖN SÖZ****1. GİRİŞ**

A- ÇOKLU TERAZİ KURAMI

B- GENEL TARTMA FONKSİYONU

C- PROJEDE KULLANILAN TANIM VE KISALTMALAR

2. YÖNTEM

A- GENEL TARTMA FONKSİYONU VE ÇOKLU TERAZİ KURAMININ
BULUNMA SÜRECİ

B- GENEL TARTMA FONKSİYONU

(1) ÇİFT KOLLU TERAZİ 1 FARKLI NESNE İÇİN

(2) M KOLLU TERAZİ 1 FARKLI NESNE İÇİN

(3) ÜÇ KOLLU TERAZİ 2 FARKLI NESNE İÇİN

(4) SEKİZ KOLLU TERAZİ 3 FARKLI NESNE İÇİN

3. BULGULAR**4. SONUÇ VE TARTIŞMA****5. ÖNERİLER****6. KAYNAKÇA****7. EKLER**

0. ÖN SÖZ

Bu projede;

Matematik olimpiyatlarına hazırlanırken rastladığım bir problem sorusundan derlediğim soru çeşitlerine; cevapları ve ispatları ile beraber yer verdim. Bu problem klasik hali ile;

“Çift kollu bir terazi yardımı ile bir tanesi diğerlerinden farklı sekiz adet nesneden, farklı olan nesne; en az kaç tartma işlemi sonucunda bulunması garanti edilebilir?” dir.

Bu soruyu geliştirmek amacı ile daha önce hakkında benzer bir çalışma yapılmamış, tamamen kendi tasarladığım *“Çoklu Terazi Kuramı”* –nı kullandım. Bu kuram sade hali ile; *“m kolu olan bir terazi”* nin oluşu ve çalışma prensibini konu almaktadır.

Derlenen bu yeni problem;

“m kollu bir terazi yardımı ile k tanesi kendi aralarında aynı kalan n-k tanesinden farklı, n nesne arasından k adet farklı nesneyi en az kaç tartma işlemi sonucu bulunması garanti edilebilir?” dir.

Oluşan yeni problemin cevabı;

$$\boxed{\forall m, n, k \in \mathbb{Z}^+; f(m, n, k) = \text{minimum tartım sayısı}}$$

olacak şekilde bir fonksiyona geliştirilmiş ve bu fonksiyon *“Genel Tartma Fonksiyonu”* olarak adlandırılmıştır.

Ayrıca, Genel Tartma Fonksiyonu ile logaritma fonksiyonunun bağlantısı gözlenmiştir.

Bu proje;

Fabrikalarda; bir ürün serisinde hatalı ürünler olduğu tespit edildikten sonra, ürün serisinin içinde hatalı ürünün bulunması için; ideal iş gücü ideal masraf ile hatalı ürünlerin bulunmasının sağlanması, gibi sorunların çözümüne yardımcı olmak için kullanılabilir.

Halil Salih ORHAN
Konya, 2017

1. GİRİŞ

Çoklu Terazı Kuramı:

Tanım: m adet kefesi bulunan bir terazimiz olsun.

İşleyiş: Terazı tartma işlemi sonucunda, kefelerini; kendisinden daha hafif kefele, kendisinden daha yukarıda olacak şekilde hizalar.

Açıklamalar: Çoklu terazı kuramı, tamamen benim tasarladığım bir teoridir. Yaptığım literatür taramaları sonucunda bu teoriye benzer herhangi bir entry'e rastlamadım.

Genel Tartma Fonksiyonu:

Tanım: m kollu terazı yardımı ile; k tanesi kendi aralarında aynı, diğer özdeş $n - k$ tanesinden farklı, n nesne arasından k tane farklı nesneyi bulabilmemizi sağlayan minimum tartım sayısını:

$$f(m, k, n) ; m, n, k \in \mathbb{N}$$

göstersin.

Özellik:

$$(1) \forall x \leq y \Leftrightarrow f(m, k, x) \leq f(m, k, y)$$

P1) Aksini varsayalım.

$$\exists x, y \in \mathbb{N} ; x > y \text{ ve } f(m, k, x) < f(m, k, y)$$

İçinde k tane hafif nesne bulunan y nesne arasına; bu nesnelerden bağımsız $x - y$ tane ağır nesne ilave edilir ise:

İçinde k tane hafif nesne bulunan x nesneli bir öbek elde edilir. Bu durumun cevabı $f(m, k, x)$ olduğu için;

$$\exists x, y \in \mathbb{N} ; x > y \text{ ve } f(m, k, x) < f(m, k, y)$$

olması imkansızdır.

Projede Kullanılan Tanımlar ve Kısaltmalar:

1. İndirgemeli Diziler:

Bir (u_n) dizisinde herhangi bir n doğal sayısından itibaren bütün terimler için;

$$A_0 u_{n+k} + A_1 u_{n+k-1} + A_2 u_{n+k-2} + \dots + A_k u_n = 0$$

şeklinde doğrusal bir bağıntı sağlanıyorsa (u_n) dizisine k -inci mertebeden bir doğrusal *indirgemeli dizi* denir.

İndirgeme denklemini kullanarak dizinin tüm terimlerini elde edebiliriz.

2. Öz Yinelemeli Fonksiyonlar:

Kendi kod bloğu içerisinde kendisini çağıran fonksiyonlardır. Bilgisayar biliminde bu fonksiyonlar, bazı algoritmaların daha anlaşılır ve kompleks olmayan kod yazılmasını sağlar. Yapısal olarak *indirgemeli dizi* 'ye benzer.

3. Flooring ve Ceiling Fonksiyonları:

$\lfloor x \rfloor$ fonksiyonu(Flooring veya Tam Değer Fonksiyonu), x 'i aşmayan en büyük tamsayıyı gösterir.

$\lceil x \rceil$ fonksiyonu(Ceiling veya Tavan Değer Fonksiyonu), x 'den küçük olmayan en küçük tamsayıyı gösterir.

4. Modülo(Modüler Aritmetik) Kavramı:

$$x \equiv y \pmod{m}$$

ifadesi x ile y 'nin m -ye bölümünden kalanların birbirine eşit olduğu anlamına gelir. Başka bir şekilde " x ile y sayısı modülo m -de birbirine denktir" şeklinde ifade edilir.

5. Logaritma Fonksiyonu:

Logaritma fonksiyonu $f(x) = n^x$ fonksiyonunun tersidir.

$\log_n x$ olarak gösterilir. $\log_n x = f(x)^{-1}$ dir. ($n \in \mathbb{Z}^+$ ve $n > 1$)

2. Yöntem

Genel Tartma Fonksiyonu ve Çoklu Terazî Kuramının Bulunması Süreci:

Yaptığım matematik olimpiyatı çalışmaları sırasında rastladığım bir soru türü sayesinde, proje sürecine başladım. Bu soru en klasik hali ile:

Eşit kollu bir terazî yardımı ile 1 tanesi diğerlerinden daha hafif olan 8 nesneden, farklı olan nesne minimum kaç tartma işlemi sonucu bulunması garanti edilebilir?

'dir.

Ben bu soruyu; toplam n adet nesne için minimum tartma sayısını verecek bir formül çıkarmaya çalıştım. Ve bir formüle ulaştım. Daha sonraları; bu formülü eşit kollu terazî yerine kendi düşündüğüm çoklu terazîye göre, formüllemeye çalıştım. Ve sonuca ulaştım. Kendi düşündüğüm “Genel Tartma Fonksiyonu” ‘nun bazı özel durumlar derledim. Çıkardığım sonuçların grafiklerini ve hesaplanmasını www.wolframalpha.com ve kendi yazdığım programlar sayesinde hesapladım.

Genel Tartma Fonksiyonu:

- A- Çift Kollu Terazî Bir Farklı Nesne İçin
- B- m Kollu Terazî Bir Farklı Nesne İçin
- C- Üç Kollu Terazî İki Farklı Nesne İçin
- D- Sekiz Kollu Terazî İki Farklı Nesne İçin

A Çift Kollu Terazi 1 Farklı Nesne İçin $f(2,1,n)$

Soru: “ Çift kollu bir terazi yardımı ile 1 tanesi diğerlerinden daha hafif olan n adet nesneden, farklı olan nesne minimum kaç tartma işlemi sonucu bulunması garanti edilebilir?”

($n \in \mathbb{Z}^+$ ve $n \geq 1$)

Cevap:

$$\lceil \log_3 n \rceil$$

İspat:

İddia1.1: $f(2, 1, n) = 1 + f\left(2, 1, \left\lfloor \frac{n+2}{3} \right\rfloor\right)$

İddia1.1 –in İspatı:

$f(2,1,n) = 1 + f(2,1,a)$ olsun. (a minimum değer)

$n = 3k, n = 3k + 1, n = 3k + 2$ durumlarını ayrı ayrı inceleyelim;

A- $n = 3k$ için;

$a < k$ olamayacağını gösterelim. Eğer $a < k$ ise;

$$\boxed{\text{kefelerde olmayan ve her iki kefedeki nesnelerin sayısı} < k}$$

olmalıdır. Buradan;

$$\boxed{\text{toplam nesne sayısı} < 3k}$$

olmalıdır. Fakat $3k$ adet nesne olduğu için $a < k$ olamaz. Buradan $a \geq k$ olmak zorundadır.

$a = k$ için her zaman sağlayan durum gösterirsek daha az olamayacağı için;

$$\boxed{f(2,1,3k) = 1 + f(2,1,k)}$$

olmak zorundadır. $a = k$ için :

Her kefeye k adet nesne koyarsak istediğimiz durum sağlanır.

B- $n = 3k + 1$ ve $n = 3k + 2$ için;

$a \leq k$ olamayacağını gösterelim. Eğer $a \leq k$ ise;

$$\boxed{\text{kefelerde olmayan ve her iki kefedeki nesnelerin sayısı} \leq k}$$

olmalıdır. Buradan;

$$\boxed{\text{toplam nesne sayısı} \leq 3k}$$

olmalıdır.

Fakat $3k + s$ adet nesne olduğu için $a \leq k$ olamaz. Buradan $a > k$ olmak zorundadır.

$a = k + 1$ için her zaman sağlayan durum gösterirsek daha az olamayacağı için;

$$\boxed{f(2,1,3k+s) = 1 + f(2,1,k+1)}$$

olmak zorundadır. $a = k + 1$ için :

Her kefeye $k + 1$ adet nesne koyarsak istediğimiz durum sağlanır.

Bu üç durumda İddial.1 tarafından sağlandığı için İddial.1 doğrudur.

İddia1.2: $f(2, 1, n); n \in [3^t + 1, 3^{t+1}]$ değerlerinde $t + 1$ değerine denktir.

$$(t > 0 \text{ ve } t \in \mathbb{N})$$

İddia1.2 –in İspatı:

$$f(2, 1, n) = 2; n \in [4, 9]$$

olduğu için İddia1.2 $t = 1$ için doğrudur.

İddia1.2-nin $t \leq k + 1$ için doğru olduğunu kabul edelim.

$$f(2, 1, n) = k + 2; n \in [3^{k+1} + 1, 3^{k+2}]$$

olduğunu gösterelim;

İddia1.1-de n yerine $[3^{k+1} + 1, 3^{k+2}]$ aralığında bir sayı koyarsak gelecek ifade;

$$f(2, 1, n) = 1 + f(2, 1, a) \text{ ve } a \in [3^k + 1, 3^{k+1}]$$

olur.

$$f(2, 1, a) = k + 1, a \in [3^k + 1, 3^{k+1}]$$

olduğu için.

$$\boxed{f(2, 1, n) = k + 2; n \in [3^{k+1} + 1, 3^{k+2}]}$$

Buradan İddia1.2 doğrudur.

İddia1.3: $f(2, 1, n) = \lceil \log_3 n \rceil$

İddia1.3 –ün İspatı:

$$\boxed{\lceil \log_3 n \rceil = t + 1; n \in [3^t + 1, 3^{t+1}]}$$

olduğu için;

İddia1.2-nin doğruluğundan İddia1.3 doğrudur.

İddia1.3 –ten sorunun cevabı:

$$\boxed{\lceil \log_3 n \rceil}$$

gelir.

B m Kollu Terazı 1 Farklı Nesne İçin $f(m, 1, n)$

Soru: “ m kollu bir terazı yardımı ile 1 tanesi diğerlerinden daha hafif olan n adet nesneden, farklı olan nesne minimum kaç tartma işlemi sonucu bulunması garanti edilebilir?”

$$(m, n \in \mathbb{Z}^+, m \geq 2 \text{ ve } n \geq 1)$$

Cevap:

$$\lceil \log_{m+1} n \rceil$$

İspat:

$$\text{İddia2.1: } f(m, 1, n) = 1 + f\left(m, 1, \left\lfloor \frac{n+m}{m+1} \right\rfloor\right)$$

İddia2.1 –in İspatı:

$f(m, 1, n) = 1 + f(m, 1, a)$ olsun. (a minimum değer)

$$n = (m + 1)k$$

$$n = (m + 1)k + s ; s \in [1, m]$$

durumlarını ayrı ayrı inceleyelim;

A- $n = (m + 1)k$ için;

$a < k$ olamayacağını gösterelim. Eğer $a < k$ ise;

$$\boxed{\text{kefelerde olmayan ve her kefedeki nesnelerin sayısı} < k}$$

olmalıdır. Buradan;

$$\text{toplam nesne sayısı} < (m + 1)k$$

olmalıdır. Fakat $(m + 1)k$ adet nesne olduğu için $a < k$ olamaz. Buradan $a \geq k$ olmak zorundadır.

$a = k$ için her zaman sağlayan durum gösterirsek daha az olamayacağı için;

$$\boxed{f(m, 1, (m + 1)k) = 1 + f(m, 1, k)}$$

olmak zorundadır.

$a = k$ için :

Her kefeye k adet nesne koyarsak istediğimiz durum sağlanır.

$B- n = (m + 1)k + s$ için;

$a \leq k$ olamayacağını gösterelim. Eğer $a \leq k$ ise;

$$\boxed{\text{kefelerde olmayan ve her kefedeki nesnelerin sayısı} \leq k}$$

olmalıdır. Buradan;

$$\boxed{\text{toplam nesne sayısı} \leq (m + 1)k}$$

olmalıdır. Fakat $(m + 1)k + s$ adet nesne olduğu için $a \leq k$ olamaz. Buradan $a > k$ olmak zorundadır.

$a = k + 1$ için her zaman sağlayan durum gösterirsek daha az olamayacağı için;

$$\boxed{f(m, 1, (m + 1)k + s) = 1 + f(m, 1, k + 1)}$$

olmak zorundadır.

$a = k + 1$ için :

Her kefeye $k + 1$ adet nesne koyarsak istediğimiz durum sağlanır.

Bu üç durumda İddia2.1 tarafından sağlandığı için İddia2.1 doğrudur.

$$\text{İddia2.2: } f(m, 1, n) = t + 1; n \in [(m + 1)^t + 1, (m + 1)^{t+1}]$$

$$(t > 0 \text{ ve } t \in \mathbb{N})$$

İddia2.2 –in İspatı:

$$f(m, 1, n) = 2; n \in [m + 2, (m + 1)^2]$$

olduğu için *İddia2.2*, $t = 1$ için doğrudur.

İddia2.2-nin $t \leq k + 1$ için doğru olduğunu kabul edelim.

$$f(m, 1, n) = k + 2; n \in [(m + 1)^{k+1} + 1, (m + 1)^{k+2}]$$

Olduğunu gösterelim;

İddia2.1-de n yerine $[(m + 1)^{k+1} + 1, (m + 1)^{k+2}]$ aralığında bir sayı koyarsak

gelecek ifade;

$$\boxed{f(m, 1, n) = 1 + f(m, 1, a); a \in [(m + 1)^k + 1, (m + 1)^{k+1}]}$$

olur.

$$f(m, 1, a) = k + 1; a \in [(m + 1)^k + 1, (m + 1)^{k+1}]$$

olduğu için;

$$\boxed{f(m, 1, n) = k + 2; n \in [(m + 1)^{k+1} + 1, (m + 1)^{k+2}]}$$

Buradan *İddia2.2* doğrudur.

$$\text{İddia2.3: } f(m, 1, n) = \lfloor \log_{m+1} n \rfloor$$

İddia2.3 –ün İspatı:

$$\boxed{\lfloor \log_{m+1} n \rfloor = t + 1; n \in [(m + 1)^t + 1, (m + 1)^{t+1}]}$$

olduğu için;

İddia2.2-nin doğruluğundan *İddia2.3* doğrudur.

İddia2.3 –ten sorunun cevabı:

$$\boxed{\lfloor \log_{m+1} n \rfloor}$$

gelir.

C 3 Kollu Terazi 2 Farklı Nesne İçin $f(3,2,n)$

Soru: “ 3 kollu bir terazi yardımı ile 2 tanesi diğerlerinden daha hafif olan n adet nesneden, farklı olan nesneler minimum kaç tartma işlemi sonucu bulunması garanti edilebilir?”

$$(n \in \mathbb{Z}^+ \text{ ve } n \geq 2)$$

Cevap:

$$\boxed{\lceil \log_2 n \rceil - 1}$$

İspat:

İddia3.1: $f(3, 2, 2x) \leq 2f(3, 1, x); x \in \mathbb{Z}^+$

İddia3.1-in İspatı:

$x = 1$ için $\rightarrow 0 \leq 0$ olduğundan doğru.

$x = 2$ için $\rightarrow 1 \leq 2$ olduğundan doğru.

$x < 2k$ için doğru olsun.

$x = 2k$ için doğru olduğunu gösterelim.

$x = 2k$ için $\rightarrow f(3, 2, 4k) \leq 2f(3, 1, 2k)$

$4k$ tane nesne olduğu için her kefeye k adet nesne koymamız gerekir. Bu tartma işlemi sonucu 3 farklı denge durumu meydana gelebilir. Bu durumları ayrı ayrı inceleyelim.

Bunlar:

A- Terazinin üç kefesinin aynı hizada olması;

Bu durumda farklı olan nesneler kefelerin dışındadır. Buradan farklı nesneler k nesne içerisindedir. Buradan;

$$\boxed{f(3,2,4k) = 1 + f(3,2,k)}$$

gelir.

B- Terazinin iki kefesinin diğer kefedен aşağıda olması;

Bu durumun olabilmesi iki farklı şekilde olabilir;

1- Yukarıdaki kefedede 1 tane, kefelere olmayan 1 tane farklı nesne olması

2- Yukarıdaki kefedede 2 tane farklı nesne olması

Buradan iki farklı şey yapılabilir:

- i- Hiç tartma işlemi yapmadan bu iki durumun hangisinin olduğunu anlayamayız. Bu durumların hangisi olduğunu bilmeden yapabileceğimiz tek yorum; farklı nesneleri yukarıdaki kefe ve kefelere dışındaki nesnelerin birleşiminin içindedir. Buradan;

$$f(3,2,4k) = 1 + f(3,2,2k)$$

- ii- Bir tartma işlemi daha yaparsak hangi durumun olduğu anlaşılır. Eğer 1. Durum ise, ya kefe ile kefelere dışındaki nesneleri ayrı ayrı $f(3,1,k)$ tartma işlemi yaparız;

$$f(3,2,4k) = 2 + 2f(3,1,k)$$

Yada kefe ile kefelere dışındaki nesneleri birleştirip $f(3,2,2k)$ tartma işlemi yaparız.

$$f(3,2,4k) = 2 + f(3,2,2k)$$

İddia3.1-de $x < 2k$ durumlarını doğru kabul ettiğimiz için bu durumun cevabı;

$$f(3,2,4k) = 2 + f(3,2,2k)$$

Eğer 2. Durum ise, $f(3,2,k)$ tartma işlemi yaparız;

$$f(3,2,4k) = 2 + f(3,2,k)$$

Bu iki durumdan en fazla olanı almak zorundayız.

ii. Durumunun cevabı;

$$f(3,2,4k) = 2 + f(3,2,2k)$$

gelir.

i durumunu yapmak daha az tartma işlemi gerektirdiği için minimum tartma sayısı için i durumu yapılmalıdır. Buradan B durumunun cevabı:

$$f(3,2,4k) = 1 + f(3,2,2k)$$

gelir.

C- Terazinin iki kefesinin diğer kefedenden yukarıda olması;

Bu durumda yukarıdaki kefelerin her birinde birer tane farklı nesne vardır. Buradan ya her kefeyi ayrı ayrı $f(3,1,k)$ tartımda buluruz;

$$1 + 2f(3,1,k)$$

Yada iki kefedeki nesneleri birleştirip $f(3,2,2k)$ tartımda buluruz;

$$1 + f(3,2,2k)$$

İddia 3.1-de $x < 2k$ durumlarını doğru kabul ettiğimiz için C durumunun cevabı;

$$f(3,2,4k) = 1 + f(3,2,2k)$$

gelir.

A, B ve C durumlarından cevabı en çok olanı almak zorundayız. Buradan;

$$f(3,2,4k) = 1 + f(3,2,2k)$$

gelir.

$f(3,2,4k) = 1 + f(3,2,2k)$ ifadesinde k yerine sırası ile $2^{t-2}, 2^{t-3}, \dots, 2^0$ koyarsak ve taraf tarafa gelen ifadeleri toplayıp sadeleştirirsek gelecek ifade:

$$f(3,2,2^t) = t - 1 + f(3,2,2)$$

dir. $f(3,2,2) = 0$ olduğundan;

$$f(3,2,2^t) = t - 1$$

gelir.

$\forall x \leq y \Leftrightarrow f(m, k, x) \leq f(m, k, y)$ olduđu için;

$$t - 1 \leq f(3, 2, 2^t + 2s) \leq t; s \in [0, 2^t - 2^{t-1}] \text{ ve } s \in \mathbb{Z}$$

$$t \leq 2f(3, 1, 2^{t-1} + s); \in [0, 2^t - 2^{t-1}] \text{ ve } s \in \mathbb{Z}$$

ifadeleri doğrudur. Bu iki ifadeden;

$$f(3, 2, 2^t + 2s) \leq 2f(3, 1, 2^{t-1} + s)$$

Bu ifadeden;

$$f(3, 2, 4k) \leq 2f(3, 1, 2k)$$

$$f(3, 2, 4k + 2) \leq 2f(3, 1, 2k + 1)$$

elde edilir.

Buradan İddia3.1 $x = 2k$ ve $x = 2k + 1$ için doğrudur.

Tümevarımdan $x \in \mathbb{Z}^+$ için İddia3.1 doğrudur. Buradan İddia3.1 doğrudur.

İddia3.2: $f(3, 2, 4k + 1) = 1 + f(3, 2, 2k + 1); k \in \mathbb{Z}^+$

İddia3.2-in İspatı:

$4k + 1$ tane nesne olduğu için her kefeye k adet nesne koymamız gerekir. Bu tartma işlemi sonucu 3 farklı denge durumu meydana gelebilir. Bu durumları ayrı ayrı inceleyelim.

Bunlar:

A- Terazinin üç kefesinin aynı hizada olması;

Bu durumda farklı olan nesneler kefelerin dışındadır. Buradan farklı nesneler $k + 1$ tane nesne içerisindedir. Buradan;

$$\boxed{f(3, 2, 4k + 1) = 1 + f(3, 2, k + 1)}$$

gelir.

B- Terazinin iki kefesinin diğer kefedен aşağıda olması;

Bu durumun olabilmesi iki farklı şekilde olabilir;

1- Yukarıdaki kefedе 1 tane, kefelерde olmayan 1 tane farklı nesne olması

2- Yukarıdaki kefedе 2 tane farklı nesne olması

Buradan iki farklı şey yapılabilir:

- i- Hiç tartma işlemi yapmadan bu iki durumun hangisinin olduğunu anlayamayız. Bu durumların hangisi olduğunu bilmeden yapabileceğimiz tek yorum; farklı nesneleri yukarıdaki kefe ve kefelerin dışındaki nesnelerin birleşiminin içindedir. Buradan;

$$f(3, 2, 4k + 1) = 1 + f(3, 2, 2k + 1)$$

- ii- Bir tartma işlemi daha yaparsak hangi durumun olduğu anlaşılır. Eğer 1. Durum ise, ya kefe ile kefeler dışındaki nesnelere toplamda

$f(3, 1, k) + f(3, 1, k + 1)$ tartma işlemi yaparız;

$$f(3, 2, 4k + 1) = 2 + f(3, 1, k) + f(3, 1, k + 1)$$

Yada kefe ile kefeler dışındaki nesneleri birleştirip $f(3,2,2k+1)$

tartma işlemi yaparız.

$$f(3,2,4k) = 2 + f(3,2,2k+1)$$

İddia3.1'in doğruluğundan; 1. Durumun cevabı;

$$f(3,2,4k+1) = 2 + f(3,2,2k+1)$$

gelir.

Eğer 2. Durum ise, $f(3,2,k)$ tartma işlemi yaparız;

$$f(3,2,4k) = 2 + f(3,2,k)$$

Bu iki durumdan en çok olanı almak zorundayız. i durumunu yapmak daha az tartma işlemi gerektirdiği için minimum tartma sayısı için i durumu yapılmalıdır.

B durumunun cevabı:

$$\boxed{f(3,2,4k+1) = 1 + f(3,2,2k+1)}$$

gelir.

C- Terazinin iki kefesinin diğer kefeden yukarıda olması;

Bu durumda yukarıdaki kefelerin her birinde birer tane farklı nesne vardır. Buradan ya her kefeyi ayrı ayrı $f(3,1,k)$ tartımda buluruz.

$$1 + 2f(3,1,k)$$

Yada iki kefedeki nesneleri birleştirip $f(3,2,2k)$ tartımda buluruz.

$$1 + f(3,2,2k)$$

İddia3.1 göz önüne alındığında C durumunun cevabı ;

$$f(3,2,4k+1) = 1 + f(3,2,2k)$$

gelir.

A, B ve C durumlarından cevabı en çok olanı almak zorundayız. Buradan;

$$\boxed{f(3,2,4k+1) = 1 + f(3,2,2k+1)}$$

gelir.

Buradan *İddia3.2* doğrudur.

$f(3, 2, 4k + 1) = 1 + f(3, 2, 2k + 1)$ ifadesinde k yerine sırası ile $2^{t-2}, 2^{t-3}, \dots, 2^0$ koyarsak

ve taraf tarafa gelen ifadeleri toplayıp sadeleştirirsek gelecek ifade:

$$f(3, 2, 2^t + 1) = t - 1 + f(3, 2, 3)$$

dir. $f(3, 2, 3) = 1$ olduğundan

$$\boxed{f(3, 2, 2^t + 1) = t}$$

gelir.

İddia3.3: $f(3, 2, 2^x + s) = x; s \in [1, 2^{x+1} - 2^x]; x, s \in \mathbb{Z}^+$

İddia3.3-in İspatı:

$$f(3, 2, 2^t + 1) = t, f(3, 2, 2^{t+1}) = t \text{ ve } \forall x \leq y \Leftrightarrow f(m, k, x) \leq f(m, k, y)$$

oldüğundan;

$$\boxed{f(3, 2, 2^t + s) = t; s \in [1, 2^{t+1} - 2^t]; t, s \in \mathbb{Z}^+}$$

gelir.

İddia3.4: $f(3, 2, n) = \lceil \log_2 n \rceil - 1; n \in \mathbb{Z}^+$

İddia3.4-in İspatı:

$\lceil \log_2 n \rceil - 1; n \in [2^t + 1, 2^{t+1}]$ aralığında t değerini alır. Bu durum;

$f(3, 2, n)$ için de geçerli olduğu için;

$$\boxed{f(3, 2, n) = \lceil \log_2 n \rceil - 1}$$

gelir.

D 8 Kollu Terazi 3 Farklı Nesne İçin $f(8,3,n)$

Soru: “ 8 kollu bir terazi yardımı ile 3 tanesi diğerlerinden daha hafif olan n adet nesneden, farklı olan nesneler minimum kaç tartma işlemi sonucu bulunması garanti edilebilir?”

$$(n \in \mathbb{Z}^+ \text{ ve } n \geq 3)$$

Cevap:

$$\boxed{\lceil \log_3 n \rceil - 1}$$

İspat:

İddia4.1: $f(8,3,3^x + 1) = x$; $x \in \mathbb{Z}^+$

İddia4.1-in İspatı:

$x = 1$ için İddia4.1 doğrudur.

$x < k$ için İddia4.1-nin doğruluğunu kabul edelim.

$x = k$ için;

$3^k + 1$ adet nesnemiz olduğu için her kefeye 3^{k-2} adet nesne koymamız gerekir.

Buradan dört farklı denge durumu gelebilir;

A- Terazinin 8 kefesinin de aynı hizada olması;

Bu durumda farklı nesneler kefelerin dışındadır. Buradan;

$$f(8,3,3^k + 1) = 1 + f(8,3,3^{k-2} + 1) = 1 + k - 2 = k - 1$$

B- Terazinin 7 kefesinin, diğer kefedен aşağıda olması;

Bu durumda farklı hizadaki kefedeki ve kefeler dışındaki bölgede toplamda 3 adet farklı nesne vardır. Bu durumun olabilmesi üç farklı durumda meydana gelebilir;

1. Farklı hizadaki kefedeki 1 adet farklı nesne olması
2. Farklı hizadaki kefedeki 2 adet farklı nesne olması
3. Farklı hizadaki kefedeki 3 adet farklı nesne olması

Burada iki farklı şey yapılabilir;

- i- Hiç tartma işlemi yapmadan Bu üç durumdan hangisinin olduğunu anlayamayız. Bu durumların hangisinin olmadığını bilmeden yapabileceğimiz tek yorum; farklı kefedeki ve kefelere dışındaki nesnelerin birleşiminin içerisinde üç adet farklı nesne vardır;

$$\boxed{k \geq 1 + f(8,3,2 \cdot 3^{k-2} + 1) = f(8,3,3^k + 1)}$$

- ii- Bir tartma işlemi daha yaparsak Bu üç durumdan hangisinin olduğunu anlayabiliriz.

1'inci durum ise;

$$k \geq 2 + f(8,2,3^{k-2} + 1) + f(8,1,3^{k-2}) = f(8,3,3^k + 1)$$

veya

$$k \geq f(8,3,2 \cdot 3^{k-2} + 1) + 2 = f(8,3,3^k + 1)$$

2'nci durum ise;

$$k - 1 \geq 2 + f(8,2,3^{k-2}) + f(8,1,3^{k-2} + 1) = f(8,3,3^k + 1)$$

veya

$$k \geq f(8,3,2 \cdot 3^{k-2} + 1) + 2 = f(8,3,3^k + 1)$$

3'üncü durum ise;

$$k \geq 2 + f(8,3,3^{k-2}) = f(8,3,3^k + 1)$$

Buradan eğer B durumu ise $k \geq f(8,3,3^k + 1)$ gelir.

C- Terazinin 6 kefesinin, diğer 2 kereden aşağıda olması;

Bu durumda farklı hizada kefelere kefelere dışındaki nesnelerin içinde toplam üç farklı nesne vardır. Bunun olabilmesi iki farklı durumda meydana gelebilir;

1. Farklı olan kefelere her birinde bir adet farklı nesne olması

Bu durumda ya iki kefe ve kefelere dışındaki nesne öbeklerini birleştirerek;

$$\boxed{f(8,3,3^k + 1) = 1 + f(8,3,3^{k-1} + 1) = k}$$

yada ayrı ayrı tartıp;

$$k \leq 1 + 2f(8,1,3^{k-2}) + f(8,1,3^{k-2} + 1) = f(8,3,3^k + 1)$$

veya

$$k \leq 1 + f(8,2,2.3^{k-2}) + f(8,1,3^{k-2} + 1) = f(8,3,3^k + 1)$$

veya

$$k \leq 1 + f(8,2,2.3^{k-2} + 1) + f(8,2,3^{k-2}) = f(8,3,3^k + 1)$$

Ayrı ayrı tarttığımızda daha çok tartma işlemi yapıldığı için birleştirip tartmak gerekir. Buradan bu durumun cevabı;

$$\boxed{f(8,3,3^k + 1) = 1 + f(8,3,3^{k-1} + 1) = k}$$

2. Farklı olan kefelerin birinde bir diğerinde iki farklı nesne olması

Bu durumda ya iki kefeyi birleştirerek;

$$\boxed{f(8,3,3^k + 1) = 1 + f(8,3,2.3^{k-2}) \leq k}$$

yada ayrı ayrı tartarak;

$$f(8,3,3^k + 1) = f(8,2,3^{k-2}) + f(8,1,3^{k-2}) \leq k$$

D- Terazinin 5 kefesinin, diğer 3 kefesinden aşağıda olması;

Bu durumda farklı kefelere toplamda üç farklı nesne vardır. Bu durumun olabilmesi tek bir şekilde olabilir; Farklı kefelerin her birinde bir adet farklı nesne olması

Bu durumda ya kefelere birleştirerek;

$$f(8,3,3^k + 1) = 1 + f(8,3,3^{k-1}) \leq k$$

yada ayrı ayrı tartarsak;

$$f(8,3,3^k + 1) = 1 + 3f(8,1,3^{k-2}) \geq k ; k > 2$$

veya

$$f(8,3,3^k + 1) = 1 + f(8,2,2.3^{k-2}) + f(8,3,3^{k-2}) \geq k$$

A, B, C1, C2 ve D durumlarını incelersek garanti tartım sayısı en büyük olacağı durum C1

durumdur . Ve bu durumda;

$$\boxed{f(8,3,3^k+1) = 1 + f(8,3,3^{k-1}+1) = k}$$

Buradan *İddia4.1* doğrudur.

İddia4.2: $f(8,3,3^x) = x - 1; x \in \mathbb{Z}^+$

İddia4.2-in İspatı:

$x = 1$ için *İddia4.2* doğrudur.

$x < k$ için *İddia4.2* doğru olsun.

$x = k$ için doğruluğunu gösterelim;

3^k adet nesnemiz olduğu için her kefeye 3^{k-2} adet nesne koymamız gerekir.

Buradan dört farklı denge durumu meydana gelebilir;

A- Terazinin 8 kefesinin de aynı hizada olması;

B- Terazinin 7 kefesinin, diğer kefedен aşağıda olması

C- Terazinin 6 kefesinin, diğer iki kefedен aşağıda olması

D- Terazinin 5 kefesinin, diğer üç kefedен aşağıda olması

Bu dört durumun her birinde; farklı üç nesnemizin toplamda üç farklı kefe öbeğinin

bileşiminin içinde olduğu görülebilir. Buradan;

$$f(8,3,3^k) \leq 1 + f(8,3,3^{k-1}) = 1 + k - 2 = k - 1$$

$$\boxed{f(8,3,3^k) \leq k - 1}$$

$\forall x \leq y \Leftrightarrow f(m,k,x) \leq f(m,k,y)$ olduğundan;

$$k - 1 = f(8,3,3^{k-1} + 1) \leq f(8,3,3^k)$$

$$\boxed{k - 1 \leq f(8,3,3^k)}$$

gelir. Bu iki eşitsizlikten;

$$\boxed{k - 1 \leq f(8, 3, 3^k) \leq k - 1}$$

Buradan

$$\boxed{f(8, 3, 3^k) = k - 1}$$

Buradan *İddia4.2* doğrudur.

İddia4.3: $f(8, 3, 3^x + s) = x; s \in [1, 3^{x+1} - 3^x]; x, s \in \mathbb{Z}^+$

İddia4.3-in İspatı:

$f(8, 3, 3^t + 1) = t$, $f(8, 3, 3^{t+1}) = t$ ve $\forall x \leq y \Leftrightarrow f(m, k, x) \leq f(m, k, y)$ olduğundan;

$$\boxed{f(8, 3, 3^t + s) = t; s \in [1, 3^{t+1} - 3^t]; t, s \in \mathbb{Z}^+}$$

gelir.

İddia4.4: $f(8, 3, n) = \lceil \log_3 n \rceil - 1; n \in \mathbb{Z}^+$

İddia3.4-in İspatı:

$\lceil \log_3 n \rceil - 1$; $n \in [3^t + 1, 3^{t+1}]$ aralığında t değerini alır. Bu durum;

$f(8, 3, n)$ için de geçerli olduğu için;

$$\boxed{f(8, 3, n) = \lceil \log_3 n \rceil - 1}$$

gelir.

3. Bulgular

1. **Soru:** “ Çift kollu bir terazi yardımı ile 1 tanesi diğerlerinden daha hafif olan n adet nesneden, farklı olan nesne minimum kaç tartma işlemi sonucu bulunması garanti edilebilir?”

$$(n \in \mathbb{Z}^+ \text{ ve } n \geq 1)$$

Cevap:

$$\lceil \log_3 n \rceil$$

2. **Soru:** “ m kollu bir terazi yardımı ile 1 tanesi diğerlerinden daha hafif olan n adet nesneden, farklı olan nesne minimum kaç tartma işlemi sonucu bulunması garanti edilebilir?”

$$(m, n \in \mathbb{Z}^+, m \geq 2 \text{ ve } n \geq 1)$$

Cevap:

$$\lceil \log_{m+1} n \rceil$$

3. **Soru:** “ 3 kollu bir terazi yardımı ile 2 tanesi diğerlerinden daha hafif olan n adet nesneden, farklı olan nesneler minimum kaç tartma işlemi sonucu bulunması garanti edilebilir?”

$$(n \in \mathbb{Z}^+ \text{ ve } n \geq 2)$$

Cevap:

$$\lceil \log_2 n \rceil - 1$$

4. **Soru:** “ 8 kollu bir terazi yardımı ile 3 tanesi diğerlerinden daha hafif olan n adet nesneden, farklı olan nesneler minimum kaç tartma işlemi sonucu bulunması garanti edilebilir?”

$$(n \in \mathbb{Z}^+ \text{ ve } n \geq 3)$$

Cevap:

$$\lceil \log_3 n \rceil - 1$$

5. Sonuç

1. Çoklu Terazî Kuramı oluşturuldu.
2. Belirli durumlar için Genel Tartma Fonksiyonu bulundu.
3. Genel tartma fonksiyonu ile logaritma fonksiyonun ilişkisi gözlemlendi.

6. Öneriler

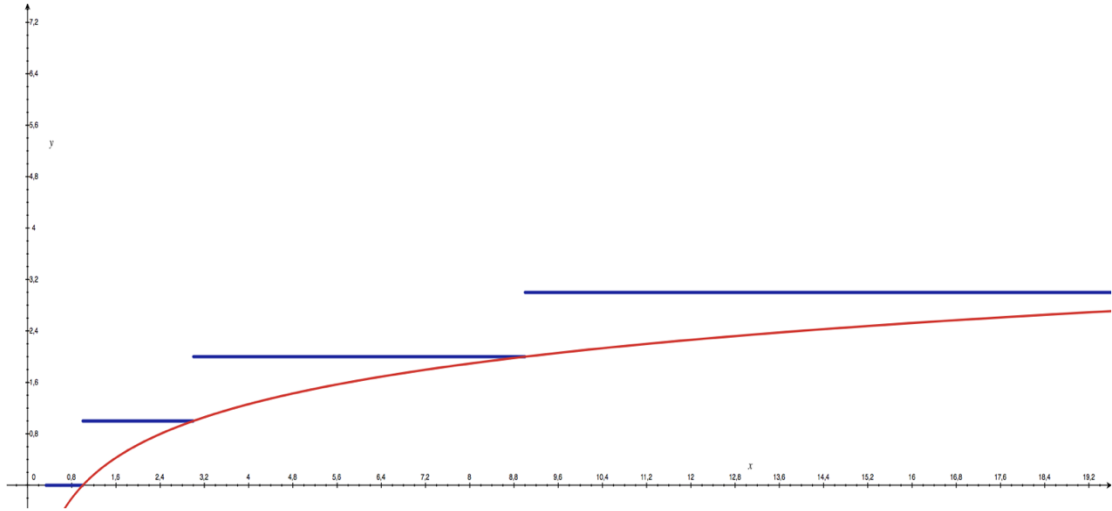
1. Fabrikalarda; ürün serisi içinde hatalı ürünler olduğu tespit edildikten sonra, ürün serisinin içinde hatalı ürünü bulmak için ; ideal iş gücü ideal masrafla hatalı ürünlerin bulunmasının sağlanması.
2. Yeni algoritmalara altyapı sağlanması.
3. Projenin cevabı ile benzer sonuçları veren soruların çözümünün sağlanması ve çift yönden sayma (counting two ways) yolu ile yapılan sorulara yeni bir çeşit sağlama.
4. Projeyi sonsuz küçükler hesabına (calculus) göre genelleşmesini sağlayıp logaritma ile ilgili farklı düşünceler bulunması.
5. Üniversiteye geçiş sınavları ve bilim olimpiyatlarında çıkabilecek bir soru tipi oluşturulması.

7. Kaynakça

1. <http://n1b-algo.blogspot.com.tr>
2. <https://www.quora.com/There-are-N-balls-out-of-which-1-has-a-different-weight-and-the-rest-N-1-are-identical-in-weight-There-is-a-weighing-instrument-which-can-compare-weights-of-only-2-at-a-time-What-is-the-minimum-number-of-weighings-that-are-needed-to-be-done-in-order-to-find-the-odd-ball-out>
3. TÜBİTAK Ulusal Ortaokul Ve Lise Olimpiyatı Soru Kitapçıkları
4. Akdeniz Üniversitesi Antalya Matematik Olimpiyatları Soru Kitapçıkları
5. Özdemir M., Matematik Olimpiyatlarına Hazırlık 2, Altın Nokta Yayınları, 2014.
6. Özdemir M., Dahimatik, Altın Nokta Yayınları, 2013.
7. Alizade R., Ufuktepe Ü., Sonlu Matematik, Altın Nokta Yayınları, 2012.
8. Andrescu T., Enescu B., Mathematical Olympiad Treasures, Birkhäuser, 2006
9. <http://geomania.org/forum/fantezi-cebir-arsivi/indirgemeli-dizi-problemleri-2567/?action=dlattach;attach=11307/>
10. <http://www.ozanaki.com/home/uploads/teaching/bst201-veri-yapilari/04-recursive-fonksiyonlar.pdf>
11. İndirgemeli Diziler, Türk Matematik Derneği
12. <http://www.wolframalpha.com>
13. <https://halilsalihorhan.github.io/coklu-terazi-kurami/>

8. Ekler

1.



$f(2,1,x); x \in [1,20]$ iken grafiği (mavi)

$\log_3 x; x \in [1,20]$ iken grafiği (kırmızı)

2.

$f(m, 1, x)$ 'in; tablodaki x, m değerleri için sonuçları					
x m	3	4	6	9	13
10000	7	6	5	4	4
10000000	12	11	9	7	7
4242424242	16	14	12	10	9
32323236777	18	16	13	11	10
99999999999	19	16	14	11	10
56	3	3	3	2	2
379	5	4	4	3	3
6563	7	6	5	4	4
4545422	12	10	8	7	6
6666666	12	10	9	7	6
33378535	13	11	9	8	7

3.

$f(3,2,x)$ 'in; tablodaki x, m değerleri için sonuçları	
x	$f(3, 2, x)$
345	8
567	9
463	8
10000	13
565438	19
6664321	22
8664322	23

4. <https://halilsalihorhan.github.io/coklu-terazi-kurami/>

```

<html>
  <body background="background.png">
    <center>
      F[
        <input id="a" type="text" />,
        <input id="b" type="text" />,
        <input id="c" type="text" />]
      <br />
      <br />
      <button type="button" id="myBtn"
onclick="calculate()">Calculate</button>
      <br />
      <br /><span id="M"></span> kollu terazide "<span id="N"></span>"
      tanesi diğerlerinden farklı "<span id="K"></span>" nesne arasından farklı olan
      nesneler; minimum "<span id="t"></span>" tartımda bulunması garanti edilebilir.
    </center>
    <script type="text/javascript"
src="https://platform.linkedin.com/badges/js/profile.js" async defer></script>
    <script>
      var inputA = document.getElementById("a");
      var inputB = document.getElementById("b");
      var inputC = document.getElementById("c");
      var spanResult = document.getElementById("t");
      var spanM = document.getElementById("M");
      var spanN = document.getElementById("N");
      var spanK = document.getElementById("K");
      inputC.addEventListener("keyup", function(event) {
        event.preventDefault();
        if (event.keyCode == 13) {

```

```

        calculate();
    }
});
function f(x, y, z) {
    if (y == 1) {
        return Math.ceil(Math.log(z) / Math.log(x + 1));
    }
    if (y == 2) {
        if (x == 3) {
            return Math.ceil(Math.log(z) / Math.log(2)) - 1;
        }
    }
    if (y == 3) {
        if (x == 8) {
            return Math.ceil(Math.log(z) / Math.log(3)) - 1;
        }
    }
}
function calculate() {
    var q = parseInt(inputA.value);
    var w = parseInt(inputB.value);
    var e = parseInt(inputC.value);
    var s = f(q, w, e);
    spanResult.innerHTML = s;
    spanM.innerHTML = inputA.value;
    spanN.innerHTML = inputB.value;
    spanK.innerHTML = inputC.value;
}
</script>
<style>
    input {
        width: 40px;
        height: 30px;
        font-size: 25px;
    }
    input#m {
        margin-right: 10px;
    }

    button {
        margin: 0 auto;
    }
</style>
</body>
</html>

```