

Örnek Ders Adı

Hafta-13 (Örnek Ders Modülü Adı)

Bahar Dönemi, 20XX-20XX

İndir [DOC](#), [SLIDE](#), [PPTX](#)

Anahat

- Örnek Anahat
- Örnek Anahat
- Örnek Anahat
- Örnek Anahat

Örnek Konu

Örnek Konu

- **Lorem Ipsum nedir?**

Lorem Ipsum, basım ve dizgi endüstrisinin basit bir sahte metnidir. Lorem Ipsum, 1500'lerden beri endüstrinin standart sahte metni olmuştur.

- bilinmeyen bir matbaacı bir tür kadirga alıp onu bir tip numune kitabı yapmak için karıştırdığında. Sadece beş yüzyıl hayatta kalmadı,
 - ama aynı zamanda, esasen değişmeden kalan elektronik dizgiye geçiş.
 - 1960'larda Lorem Ipsum pasajları içeren Letraset sayfalarının yayınlanmasıyla ve daha yakın zamanda Aldus PageMaker gibi Lorem Ipsum sürümlerini içeren masaüstü yayıncılık yazılımlarıyla popüler hale geldi.

Örnek Resimler-1

- **Lorem Ipsum nedir?**

Lorem Ipsum, basım ve dizgi endüstrisinin basit bir sahte metnidir. Lorem Ipsum, 1500'lerden beri endüstrinin standart sahte metni olmuştur.



Örnek Resimler-2

- **Lorem Ipsum nedir?**

Lorem Ipsum, basım ve dizgi endüstrisinin basit bir sahte metnidir. Lorem Ipsum, 1500'lerden beri endüstrinin standart sahte metni olmuştur.





Örnek Resimler-3

- **Lorem Ipsum nedir?**
Lorem Ipsum, basım ve dizgi endüstrisinin basit bir sahte metnidir. Lorem Ipsum, 1500'lerden beri endüstrinin standart sahte metni olmuştur.

Örnek Resimler-4

- **Lorem Ipsum nedir?**

Lorem Ipsum, basım ve dizgi endüstrisinin basit bir sahte metnidir. Lorem Ipsum, 1500'lerden beri endüstrinin standart sahte metni olmuştur.





Örnek Resimler-5

- **Lorem Ipsum nedir?**
Lorem Ipsum, basım ve dizgi endüstrisinin basit bir sahte metnidir. Lorem Ipsum, 1500'lerden beri endüstrinin standart sahte metni olmuştur.

that marketing advertis/hat the customer reall
needed



Örnek Resimler-6

- **Lorem Ipsum nedir?**
Lorem Ipsum, basım ve dizgi endüstrisinin basit bir sahte metnidir. Lorem Ipsum, 1500'lerden beri endüstrinin standart sahte metni olmuştur.

Latex Örneği-1

$$\begin{array}{l}
 \underbrace{\text{compute } m[i, i + 1]}_{(n-1) \text{ values}} \left\{ \begin{array}{l} \ell = 2 \\ \text{for } i = 1 \text{ to } n - 1 \text{ do} \\ \quad m[i, i + 1] = \infty \quad (1) \\ \quad \text{for } k = i \text{ to } i \text{ do} \\ \quad \quad \vdots \end{array} \right. \\
 \\
 \underbrace{\text{compute } m[i, i + 2]}_{(n-2) \text{ values}} \left\{ \begin{array}{l} \ell = 3 \\ \text{for } i = 1 \text{ to } n - 2 \text{ do} \\ \quad m[i, i + 2] = \infty \quad (1) \\ \quad \text{for } k = i \text{ to } i + 1 \text{ do} \\ \quad \quad \vdots \end{array} \right. \\
 \\
 \underbrace{\text{compute } m[i, i + 3]}_{(n-3) \text{ values}} \left\{ \begin{array}{l} \ell = 4 \\ \text{for } i = 1 \text{ to } n - 3 \text{ do} \\ \quad m[i, i + 3] = \infty \quad (1) \\ \quad \text{for } k = i \text{ to } i + 2 \text{ do} \\ \quad \quad \vdots \end{array} \right.
 \end{array}$$

Latex Örneği-2

OPTIMAL-BST-COST(p, n)

for $i \leftarrow 1$ to n do

$c[i, i-1] \leftarrow 0$

$c[i, i] \leftarrow p[i]$

$R[i, j] \leftarrow i$

$PS[1] \leftarrow p[1] \Leftarrow PS[i] \rightarrow$ prefix-sum (i) : Sum of all $p[j]$ values for $j \leq i$

for $i \leftarrow 2$ to n do

$PS[i] \leftarrow p[i] + PS[i-1] \Leftarrow$ compute the prefix sum

for $d \leftarrow 1$ to $n-1$ do \Leftarrow BSTs with $d+1$ consecutive keys

for $i \leftarrow 1$ to $n-d$ do

$j \leftarrow i + d$

$c[i, j] \leftarrow \infty$

for $r \leftarrow i$ to j do

$q \leftarrow \min\{c[i, r-1] + c[r+1, j]\} + PS[j] - PS[i-1]$

if $q < c[i, j]$ then

$c[i, j] \leftarrow q$

$R[i, j] \leftarrow r$

return $c[1, n], R$

YAPILACAKLAR KURS NOTLARINIZ İÇİN İÇERİĞİ GÜNCELLEME

Referanslar

- <https://avesis.erdogan.edu.tr/ugur.coruh>
- <https://www.linkedin.com/in/ugurcoruh/>
- <https://www.hindawi.com/journals/scn/2018/6563089/>
- <https://dl.acm.org/doi/abs/10.1145/3410352.3410836>
- <https://www.sciencedirect.com/science/article/abs/pii/S2214212621002623>

Hafta – 13 – Son