

# Algoritma ve Programlama-1

Hafta-2 (Örnek Ders Modülü Adı)

Bahar Dönemi, 2022-2023

İndir [DOC](#), [SLIDE](#), [PPTX](#)

## Anahat

- Örnek Anahat
- Örnek Anahat
- Örnek Anahat

# Lorem Ipsum

## Örnek Konu

- **Lorem Ipsum nedir?**

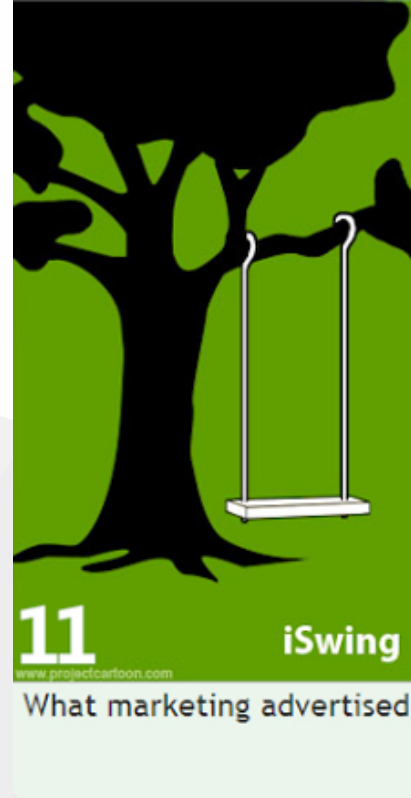
Lorem Ipsum, basım ve dizgi endüstrisinin basit bir sahte metnidir. Lorem Ipsum, 1500'lerden beri endüstrinin standart sahte metni olmuştur.

- 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.

## Resimler-1

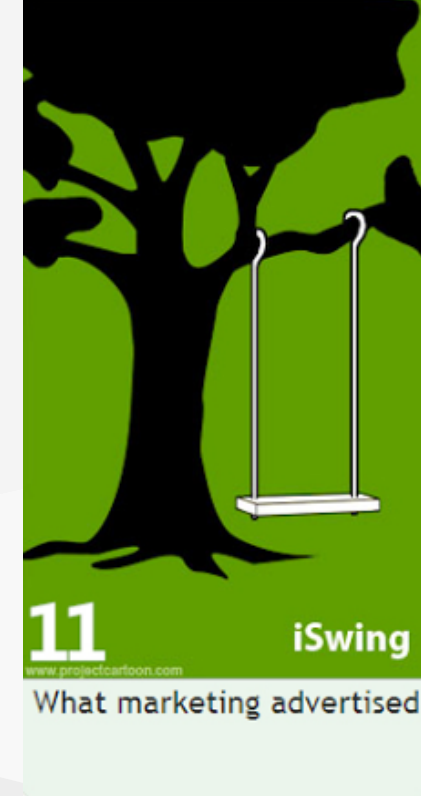
- **Lorem Ipsum nedir?**

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



## 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.





## 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.

## 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.







## 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



## 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.

compute  $m[i, i + 1]$   
 $\{m[1, 2], m[2, 3], \dots, m[n - 1, n]\}$   
 (n-1) values

for  $i = 1$  to  $n - 1$  do  
 $m[i, i + 1] = \infty$  (1)  
 for  $k = i$  to  $i$  do  
 $\vdots$

compute  $m[i, i + 2]$   
 $\{m[1, 3], m[2, 4], \dots, m[n - 2, n]\}$   
 (n-2) values

$\ell = 3$   
 for  $i = 1$  to  $n - 2$  do  
 $m[i, i + 2] = \infty$  (1)  
 for  $k = i$  to  $i + 1$  do  
 $\vdots$

compute  $m[i, i + 3]$   
 $\{m[1, 4], m[2, 5], \dots, m[n - 3, n]\}$   
 (n-3) values

$\ell = 4$   
 for  $i = 1$  to  $n - 3$  do  
 $m[i, i + 3] = \infty$  (1)  
 for  $k = i$  to  $i + 2$  do

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

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

$$R[i, j] \leftarrow i$$

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

for  $i \leftarrow 2$  to  $n$  do

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

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

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

# 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 – 2 – Son*