Örnek Ders Adı

Hafta-1 (Örnek Ders Modülü Adı)

Bahar Dönemi, 20XX-20XX

Indir 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 kadırga 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.



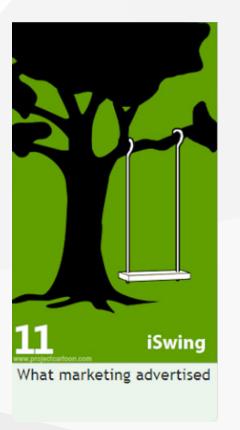
• Lorem Ipsum nedir?

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

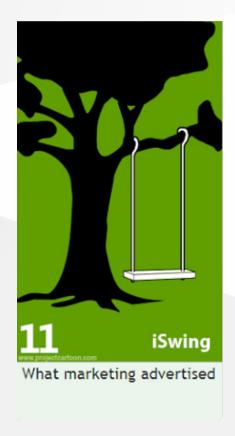




 Lorem Ipsum nedir?
 Lorem Ipsum, basım ve dizgi endüstrisinin basit bir sahte metnidir. Lorem Ipsum, 1500'lerden beri endüstrinin standart sahte metni olmuştur.







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



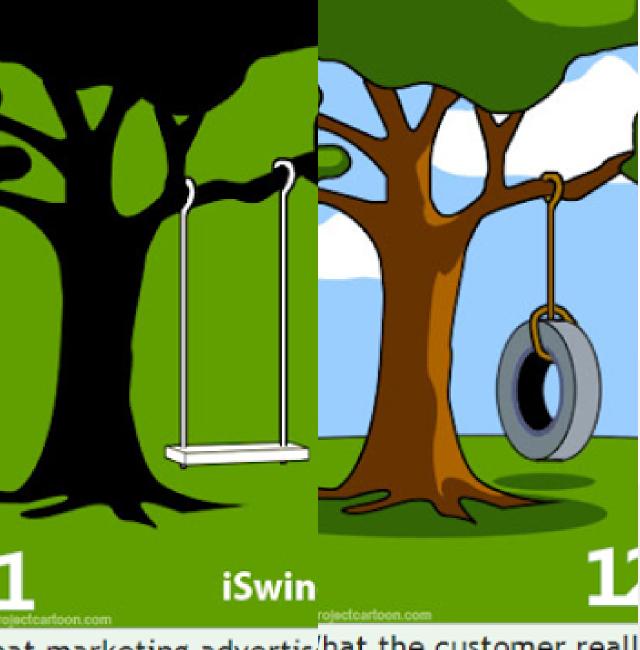
• Lorem Ipsum nedir?

Lorem Ipsum, basım ve dizgi en<mark>düstrisinin basit</mark> bir sahte metnidir. Lorem Ipsum, 1500'lerden beri endüstrinin standart sahte metni olmuştur.

What marketing advertised

iSwing





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

nat marketing advertis/hat the customer reall needed







 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

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

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] \Longleftarrow PS[i] 
ightarrow 	ext{prefix-sum } (i): 	ext{Sum of all } p[j] 	ext{ values for } j \leq i
  for i \leftarrow 2 to n do
      PS[i] \leftarrow p[i] + PS[i-1] \iff \text{compute the prefix sum}
  for d \leftarrow 1 to n-1 do \iff 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



Örnek Ders Adı

$$Hafta-9-Son$$

