



Bölüm 9. Çizge

Olcay Taner Yıldız

2014



Giriş

Çizge Tanımı

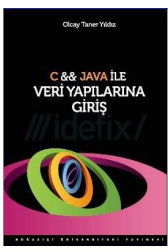
Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede
Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa
Yol Problemi

Uygulama: En
Küçük Kapsayan
Ağaç

Giriş



Altı nokta ve yedi doğrudan oluşan yönlü bir çizge

Giriş

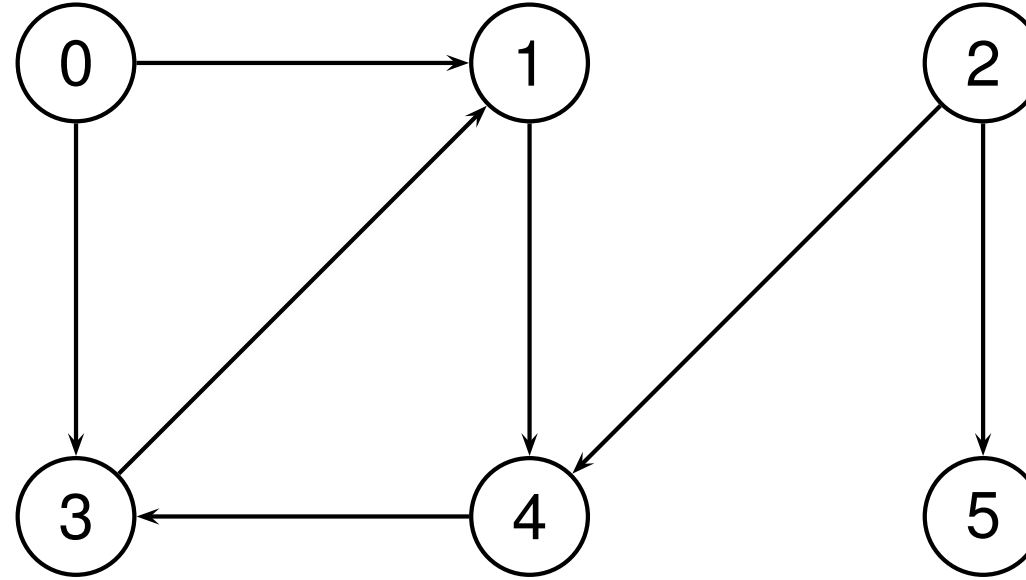
Çizge Tanımı

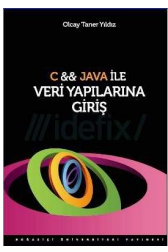
Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa Yol Problemi

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç





Beş nokta ve dört doğrudan oluşan yönsüz bir çizge

Giriş

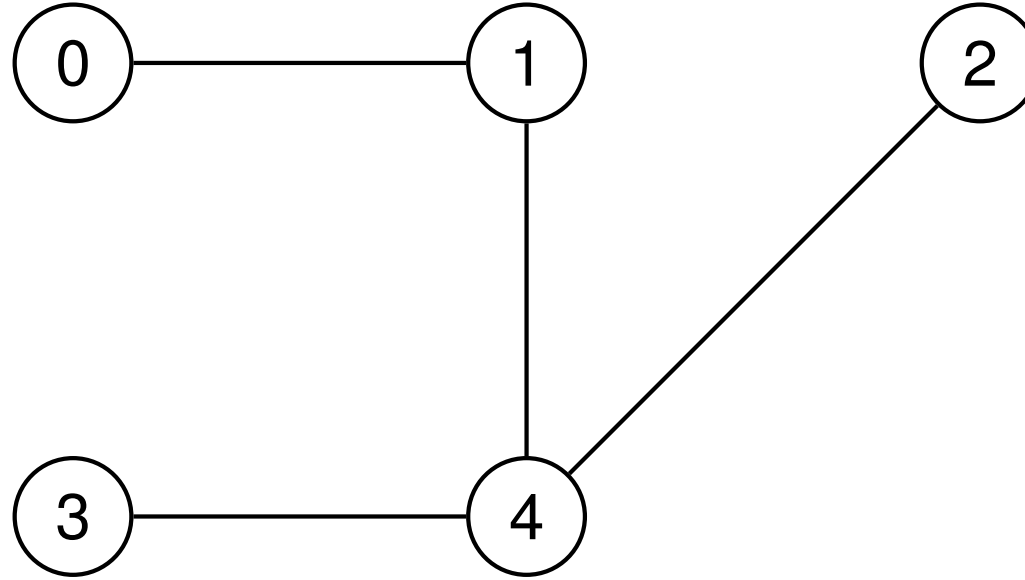
Çizge Tanımı

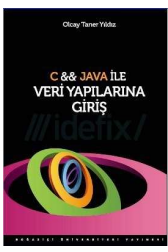
Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa Yol Problemi

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç





Beş nokta ve beş doğrudan oluşan ağırlıklı bir çizge

Giriş

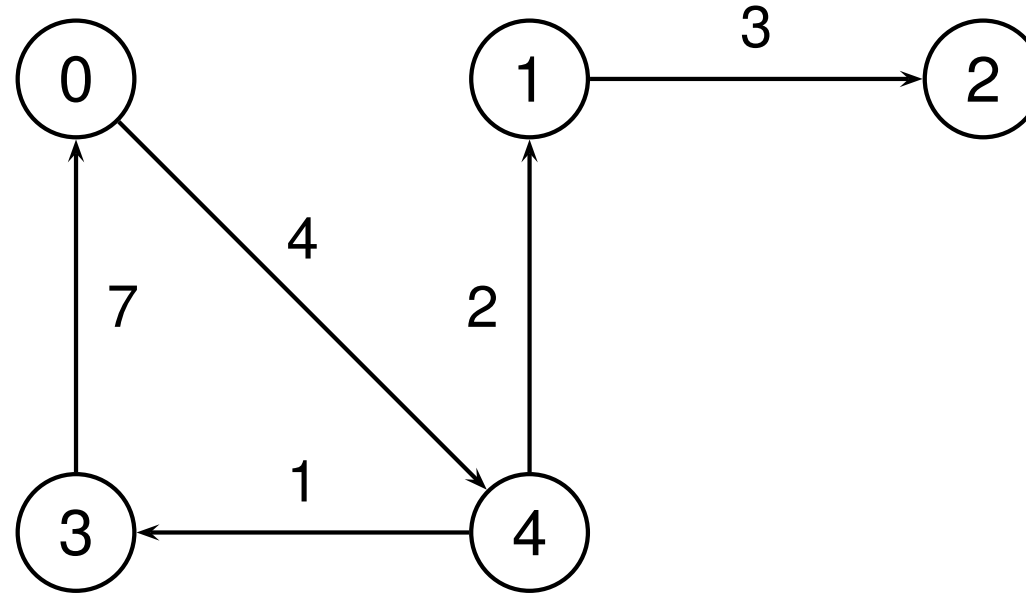
Çizge Tanımı

Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa Yol Problemi

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç





Giriş

Çizge Tanımı

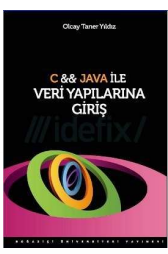
Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede
Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa
Yol Problemi

Uygulama: En
Küçük Kapsayan
Ağaç

Çizge Tanımı



Örnek yönlü ve yönsüz çizgelerin komşu matris ile gösterimi

Giriş

Çizge Tanımı

Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa Yol Problemi

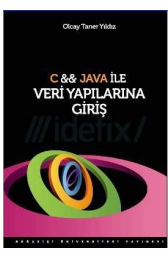
Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç

(a)

	0	1	2	3	4	5
0	0	1	0	1	0	0
1	0	0	0	0	1	0
2	0	0	0	0	1	1
3	0	1	0	0	0	0
4	0	0	0	1	0	0
5	0	0	0	0	0	0

(b)

	0	1	2	3	4
0	0	1	0	0	0
1	1	0	0	0	1
2	0	0	0	0	1
3	0	0	0	0	1
4	0	1	1	1	0



Örnek ağırlıklı çizgenin komşu matris ile gösterimi

Giriş

Çizge Tanımı

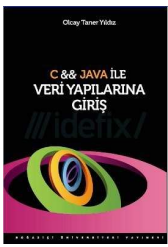
Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa Yol Problemi

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç

	0	1	2	3	4
0	0	0	0	0	4
1	0	0	3	0	0
2	0	0	0	0	0
3	7	0	0	0	0
4	0	2	0	1	0



Komşu matris ile çizge tanımı

Giriş	1
Çizge Tanımı	2
Kenar Ekleme	3
Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar	4
Uygulama: En Kısa Yol Problemi	5
Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç	6
	7
	8
	9
	10
	11
	12

```
public class Cizge{
    int [][] kenar;
    int N;
    public Cizge(int N){
        int i, j;
        this.N = N;
        kenar = new int[N][N];
        for (i = 0; i < N; i++)
            for (j = 0; j < N; j++)
                kenar[i][j] = 0;
    }
}
```



Örnek yönlü ve yönsüz çizgelerin komşu liste ile gösterimi

Giriş

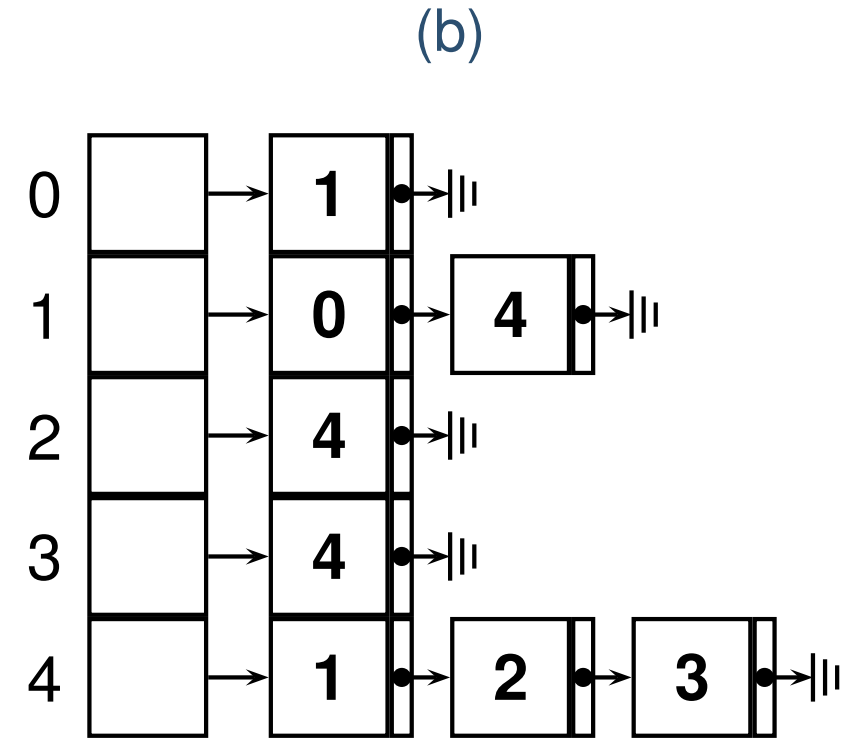
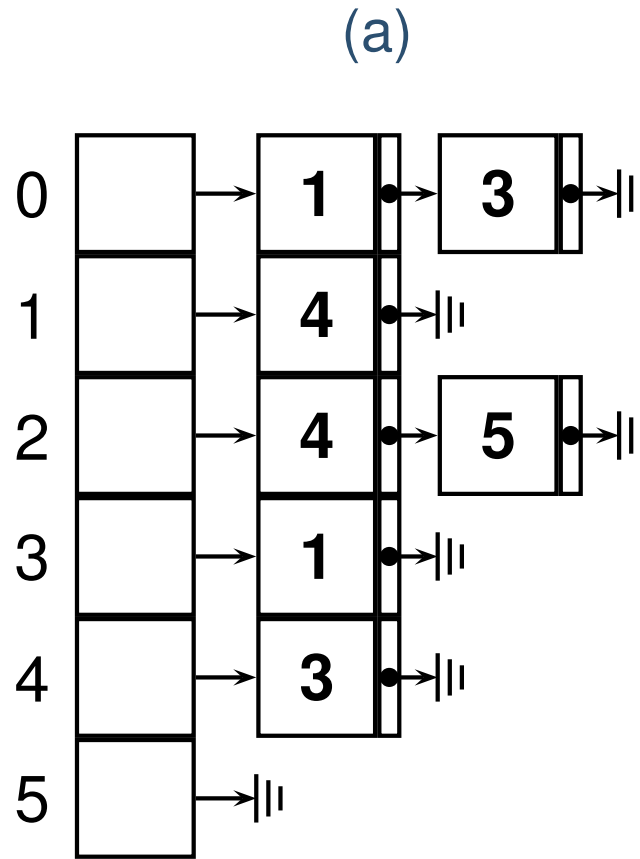
Çizge Tanımı

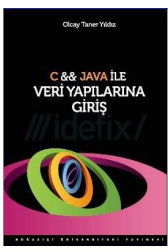
Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa Yol Problemi

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç





Örnek ağırlıklı çizgenin komşu liste ile gösterimi

Giriş

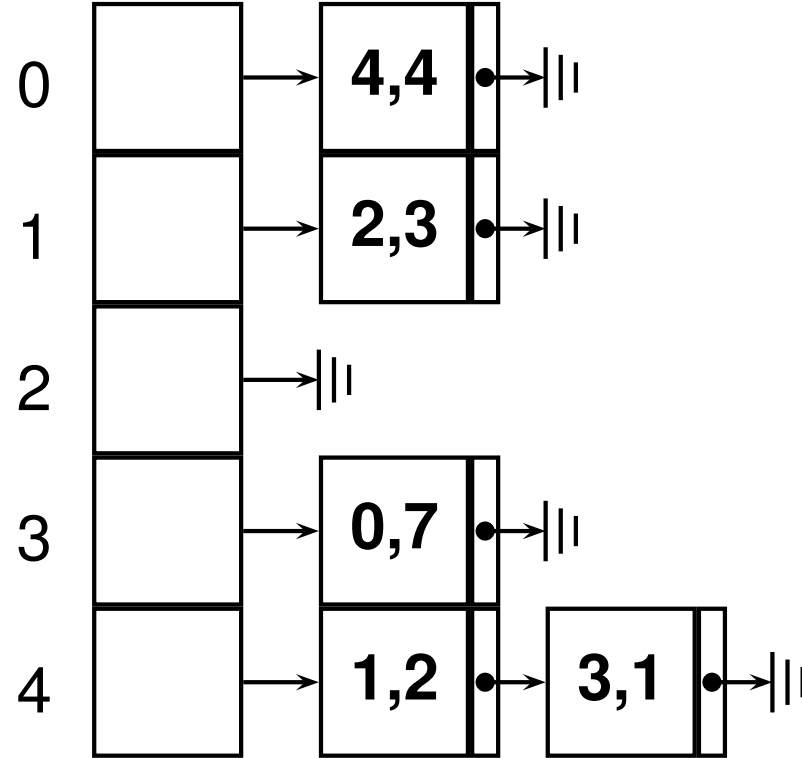
Çizge Tanımı

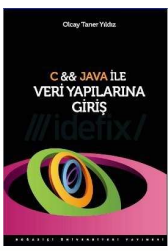
Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa Yol Problemi

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç

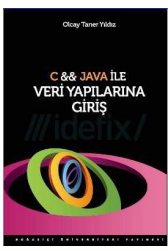




Bir çizgedeki kenar bilgisini tutan eleman veri yapısı tanımı

<u>Giriş</u>	1
<u>Çizge Tanımı</u>	2
<u>Kenar Ekleme</u>	3
<u>Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar</u>	4
<u>Uygulama: En Kısa Yol Problemi</u>	5
<u>Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç</u>	6
	7
	8
	9
	10
	11
	12

```
public class Eleman{
    int baslangic;
    int bitis ;
    int agirlik ;
    Eleman ileri ;
    public Eleman(int baslangic, int bitis, int agirlik){
        this.baslangic = baslangic;
        this.bitis = bitis ;
        this.agirlik = agirlik ;
        ileri = null;
    }
}
```



Komşu liste ile çizge tanımı

<u>Giriş</u>	1
<u>Çizge Tanımı</u>	2
<u>Kenar Ekleme</u>	3
<u>Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar</u>	4
<u>Uygulama: En Kısa Yol Problemi</u>	5
<u>Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç</u>	6
	7
	8
	9
	10
	11

```
public class Cizge{
    Liste [] kenar;
    int N;
    public Cizge(int N){
        int i;
        this.N = N;
        kenar = new Liste[N];
        for (i = 0; i < N; i++)
            kenar[i] = new Liste ();
    }
}
```



Giriş

Çizge Tanımı

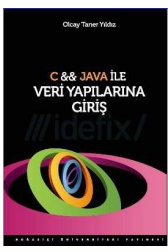
Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede
Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa
Yol Problemi

Uygulama: En
Küçük Kapsayan
Ağaç

Kenar Ekleme



Komşu matris ile tanımlı bir çizgeye yeni bir kenar ekleme

Giriş 1

Çizge Tanımı 2

Kenar Ekleme 3

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa Yol Problemi

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç

```
void kenarEkle(int baslangic, int bitis, int agirlik){  
    kenar[baslangic][ bitis ] = agirlik ;  
}
```



Komşu liste ile tanımlı bir çizgeye yeni bir kenar ekleme

<u>Giriş</u>	1
<u>Çizge Tanımı</u>	2
<u>Kenar Ekleme</u>	3
<u>Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar</u>	4
<u>Uygulama: En Kısa Yol Problemi</u>	5
<u>Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç</u>	

```
void kenarEkle(int baslangic, int bitis, int agirlik){  
    Eleman yeni;  
    yeni = new Eleman(baslangic, bitis, agirlik );  
    kenar[baslangic].listeyeEkle (yeni );  
}
```




[Giriş](#)

[Çizge Tanımı](#)

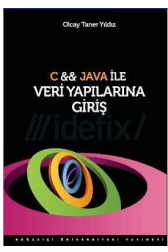
[Kenar Ekleme](#)

[Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar](#)

[Uygulama: En Kısa Yol Problemi](#)

[Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç](#)

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar



Örnek yedi ülkeli bir harita

Giriş

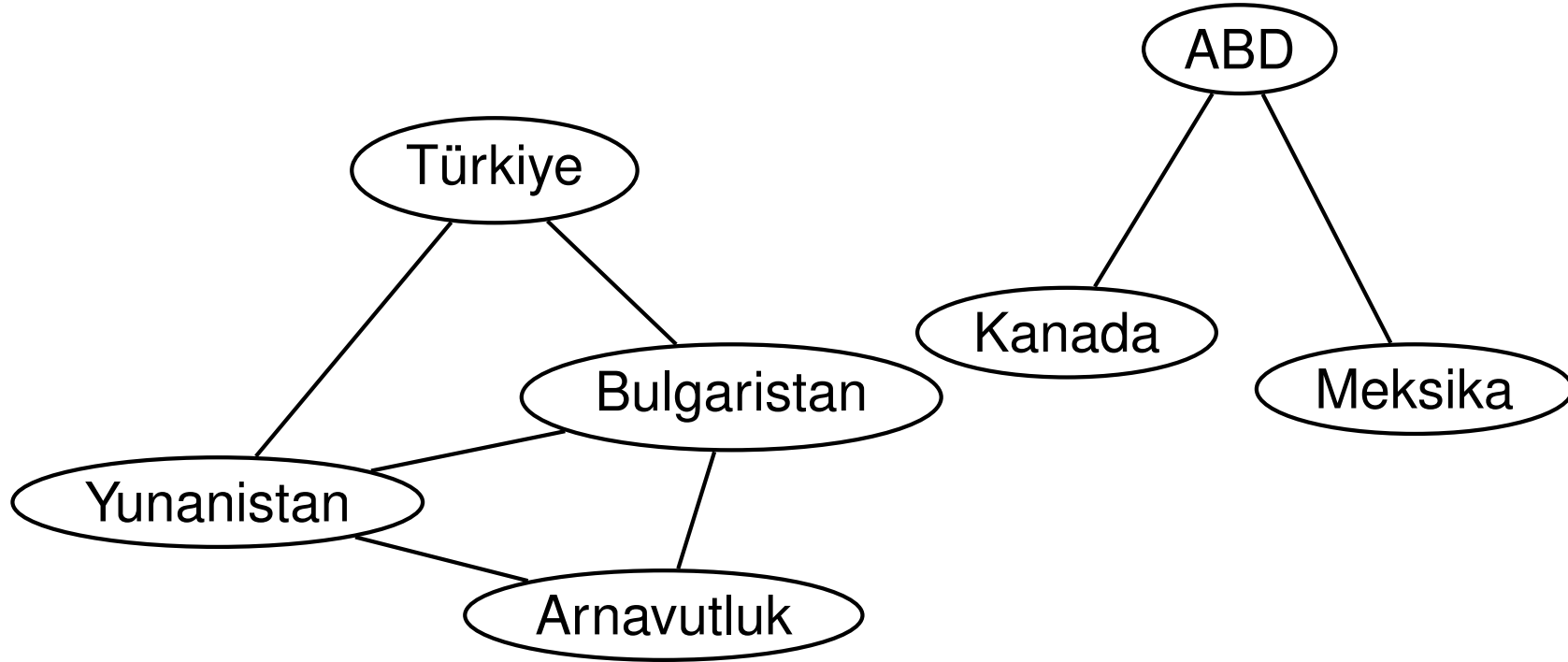
Çizge Tanımı

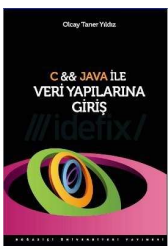
Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa Yol Problemi

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç

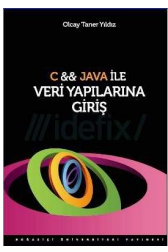




Bir çizgedeki bağlı parçaları bulan ayırık küme algoritması

Giriş	1
Çizge Tanımı	2
Kenar Ekleme	3
Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar	4
Uygulama: En Kısa Yol Problemi	5
Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç	6
	7
	8
	9
	10
	11
	12
	13
	14

```
void bagliParcaBulAyirikKume(){
    int v, v1, v2;
    Eleman dugum;
    AyirikKume a = new AyirikKume(N);
    for (v1 = 0; v1 < N; v1++){
        dugum = kenar[v1].bas;
        while (dugum != null){
            v2 = dugum.bitis;
            if (a.kumeBul(v1) != a.kumeBul(v2))
                a.kumeBirlestir(v1, v2);
            dugum = dugum.ileri;
        }
    }
}
```



Önceki şekilde verilen çizgedeki bağlı parçaların ayırık küme metoduyla bulunması (1)

Giriş

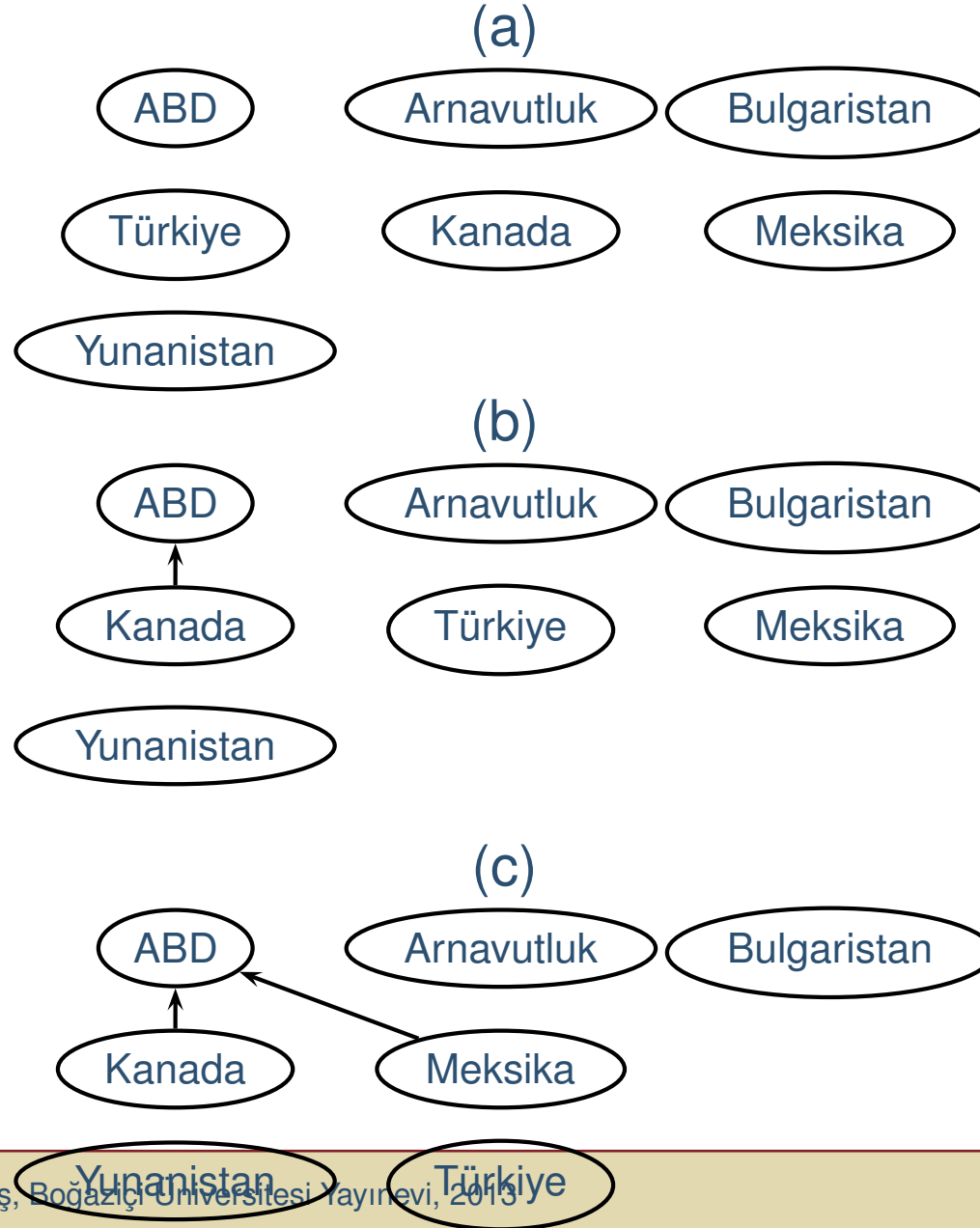
Çizge Tanımı

Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa Yol Problemi

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç





Önceki şekilde verilen çizgedeki bağlı parçaların ayırık küme metoduyla bulunması (2)

Giriş

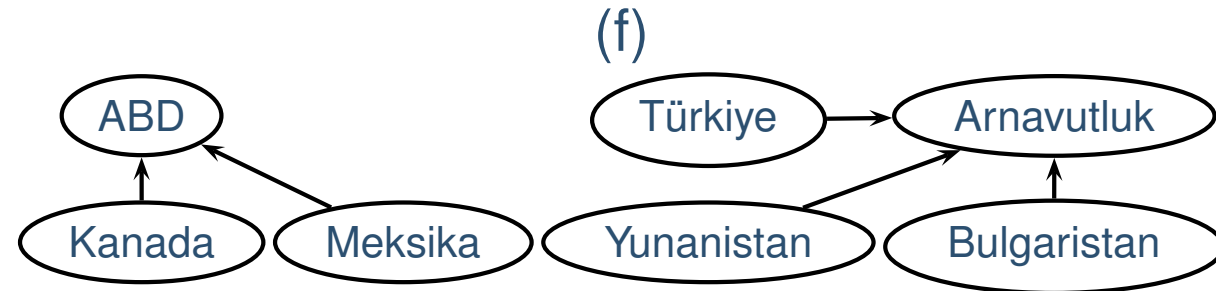
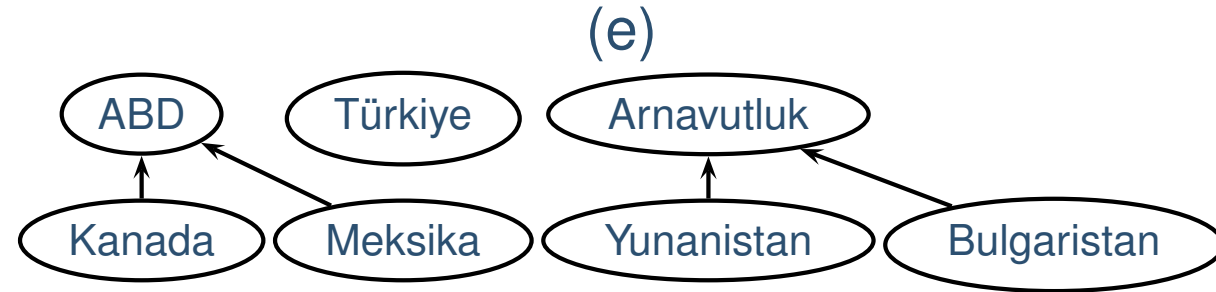
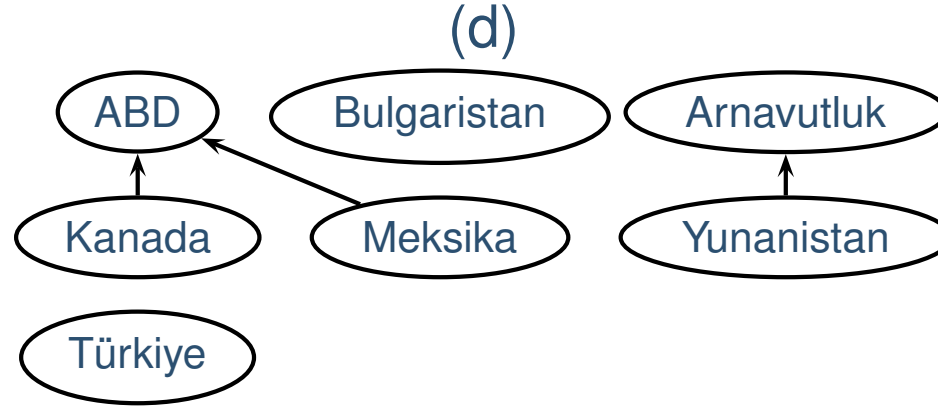
Çizge Tanımı

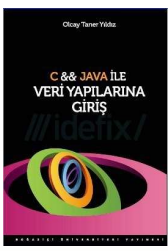
Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa Yol Problemi

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç





Verilen bir çizgedeki bağlı parçaları bulan derin arama algoritması

Giriş	1
Çizge Tanımı	2
Kenar Ekleme	3
Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar	4
Uygulama: En Kısa Yol Problemi	5
Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç	6
	7
	8
	9
	10
	11
	12
	13
	14
	15
	16
	17
	18
	19
	20
	21
	22
	23
	24
	25

```
int bagliParcaBulDerinArama(){
    int v, parcaSayisi = 0;
    for (v = 0; v < N; v++)
        gezildi [v] = false;
    for (v = 0; v < N; v++)
        if (! gezildi [v]){
            gezildi [v] = true;
            derinArama(v);
            parcaSayisi++;
        }
    return parcaSayisi;
}

void derinArama(int x){
    Eleman dugum;
    int y;
    dugum = kenar[x].bas;
    while (dugum != null){
        y = dugum.bitis;
        if (! gezildi [y]){
            gezildi [y] = true;
            derinArama(y);
        }
        dugum = dugum.ileri;
    }
}
```



Önceki şekilde verilen çizgedeki bağlı parçaların derin arama metoduyla bulunması

Giriş

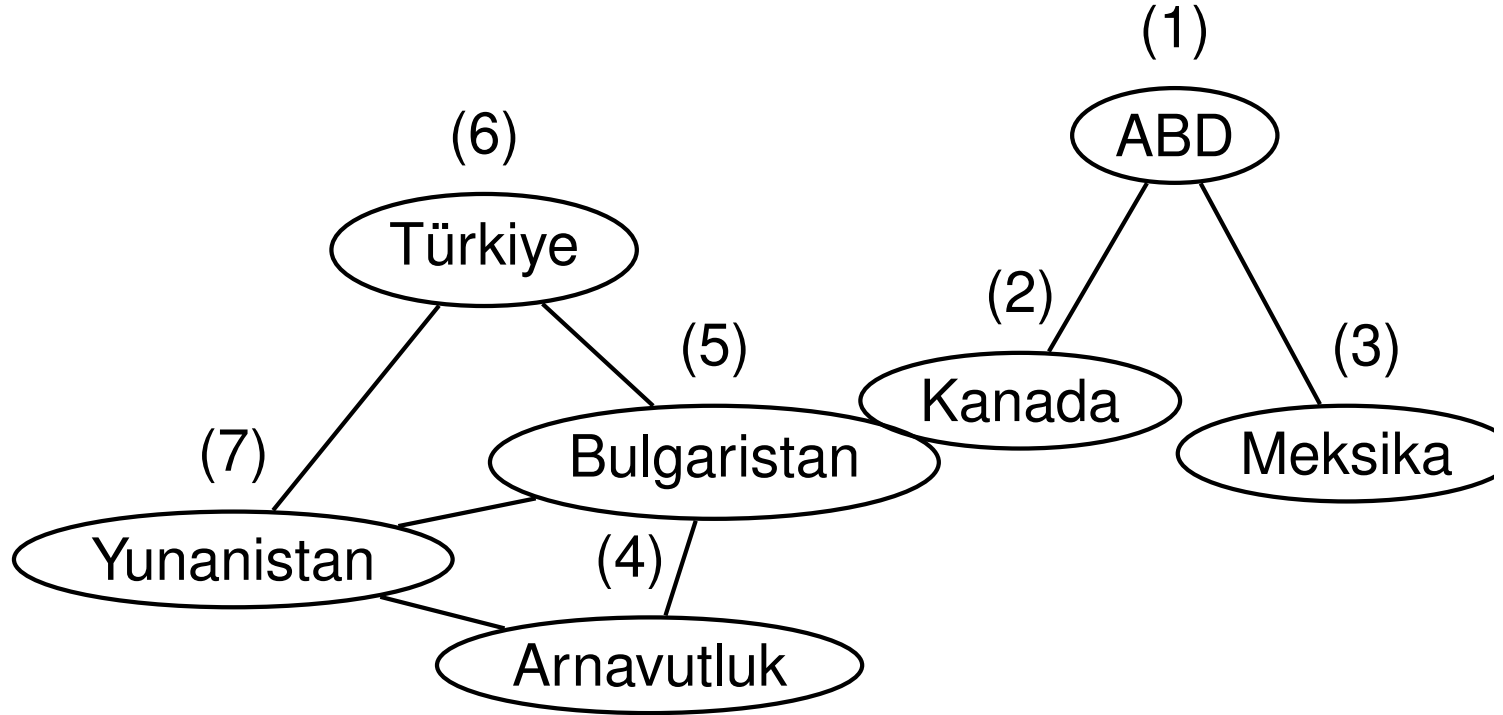
Çizge Tanımı

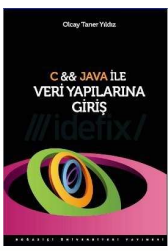
Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa Yol Problemi

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç

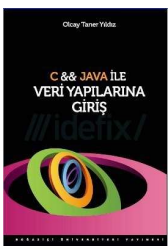




Verilen bir çizgedeki bağlı parçaları bulan geniş arama algoritması (1)

Giriş	1
Çizge Tanımı	2
Kenar Ekleme	3
Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar	4
Uygulama: En Kısa Yol Problemi	5
Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç	6
	7
	8
	9
	10
	11
	12

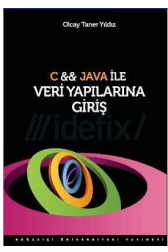
```
int bagliParcaBulGenisArama(){
    int v, parcaSayisi = 0;
    for (v = 0; v < N; v++)
        gezildi [v] = false;
    for (v = 0; v < N; v++)
        if (! gezildi [v]){
            gezildi [v] = true;
            genisArama(v);
            parcaSayisi++;
        }
    return parcaSayisi;
}
```

Verilen bir çizgedeki bağlı parçaları bulan geniş arama algoritması (2)

Giriş	13
Çizge Tanımı	14
Kenar Ekleme	15
Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar	16
Uygulama: En Kısa Yol Problemi	17
Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç	18
	19
	20
	21
	22
	23
	24
	25
	26
	27
	28
	29
	30
	31
	32
	33
	34

```
void genisArama(int x){
    Eleman dugum;
    int y, v;
    Ornek e;
    Kuyruk k = new Kuyruk(100);
    e = new Ornek(x);
    k.kuyrugaEkle(e);
    while (!k.kuyrukBos()){
        e = k.kuyrukSil ();
        v = e.icerik ;
        dugum = kenar[v].bas;
        while (dugum != null){
            y = dugum.bitis;
            if (!gezildi [y]){
                gezildi [y] = true;
                e = new Ornek(y);
                k.kuyrugaEkle(e);
            }
            dugum = dugum.ileri;
        }
    }
}
```



Önceki çizgedeki bağlı parçaların geniş arama metoduyla bulunması

Giriş

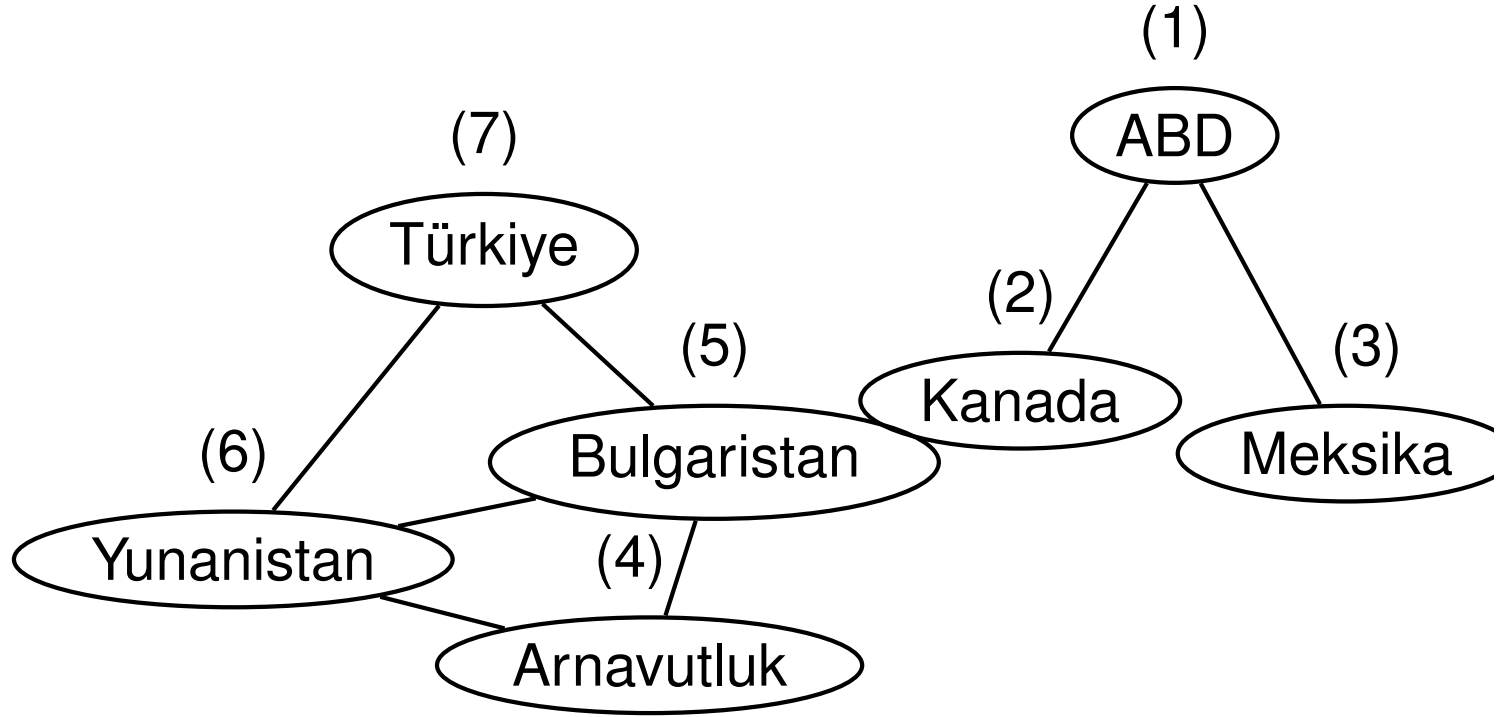
Çizge Tanımı

Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa Yol Problemi

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç





Giriş

Çizge Tanımı

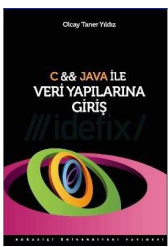
Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede
Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa
Yol Problemi

Uygulama: En
Küçük Kapsayan
Ağaç

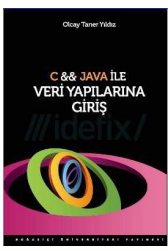
Uygulama: En Kısa Yol Problemi



Bellman-Ford algoritması

Giriş	1
Çizge Tanımı	2
Kenar Ekleme	3
Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar	4
Uygulama: En Kısa Yol Problemi	5
Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç	6
	7
	8
	9
	10
	11
	12
	13
	14
	15
	16
	17
	18
	19

```
void bellmanFord(){
    int i, u, v, dy, d [], once [];
    d = new int[N];
    once = new int[N];
    for (i = 0; i < N; i++){
        d[i] = Integer.MAX_VALUE;
        once[i] = -1;
    }
    d[0] = 0;
    for (i = 0; i < N - 1; i++){
        for (u = 0; u < N; u++){
            for (v = 0; v < N; v++){
                dy = kenar[u][v] + d[u];
                if (d[v] > dy){
                    d[v] = dy;
                    once[v] = u;
                }
            }
        }
    }
}
```



Bellman-Ford algoritmasının 5 noktalı bir çizge üstünde gösterimi (1)

Giriş

Çizge Tanımı

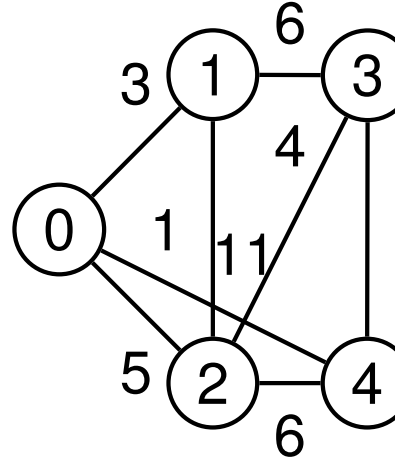
Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa Yol Problemi

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç

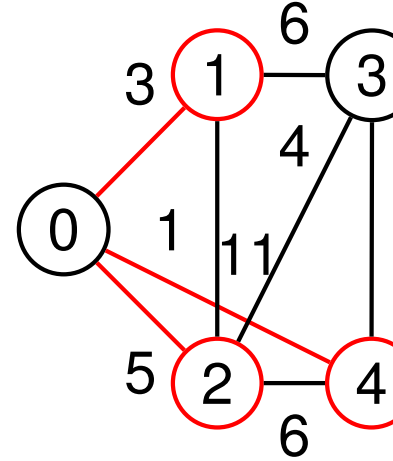
(I)



0	1	2	3	4
0	∞	∞	∞	∞

-1	-1	-1	-1	-1
----	----	----	----	----

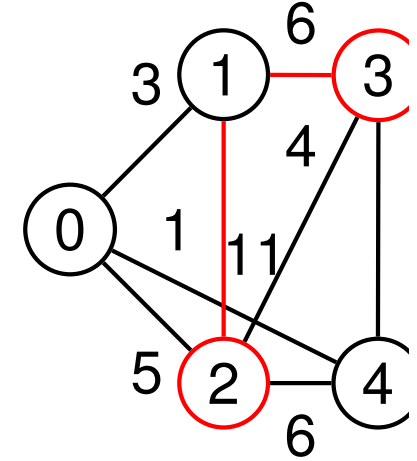
(II)



0	1	2	3	4
0	3	5	∞	11

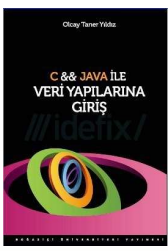
-1	0	0	-1	0
----	---	---	----	---

(III)



0	1	2	3	4
0	3	4	9	11

-1	0	1	1	0
----	---	---	---	---



Bellman-Ford algoritmasının 5 noktalı bir çizge üstünde gösterimi (2)

Giriş

Çizge Tanımı

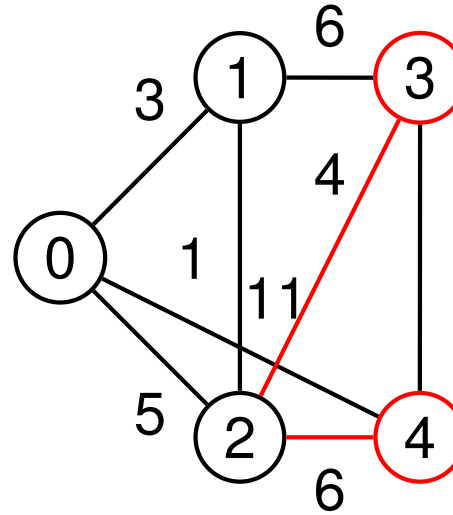
Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa Yol Problemi

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç

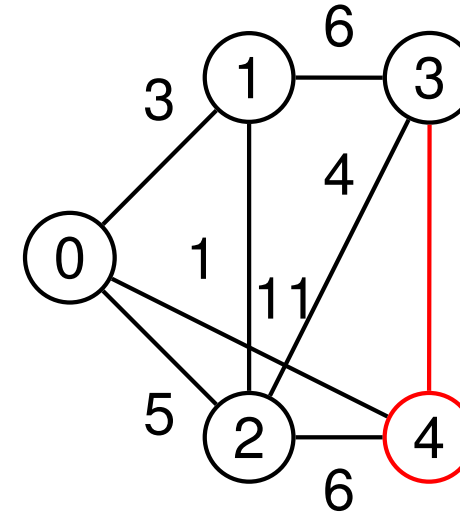
(IV)



0	1	2	3	4
0	3	4	8	10

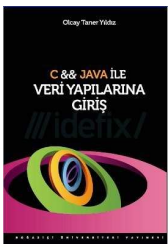
-1	0	1	2	2
----	---	---	---	---

(V)



0	1	2	3	4
0	3	4	8	9

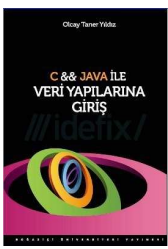
-1	0	1	2	3
----	---	---	---	---



Önce dizisi verildiğinde başlangıç noktasından bitiş noktasına giden en kısa yolu bulan algoritma

Giriş	1
Çizge Tanımı	2
Kenar Ekleme	3
Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar	4
Uygulama: En Kısa Yol Problemi	5
Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç	6
	7
	8
	9
	10
	11
	12
	13
	14
	15

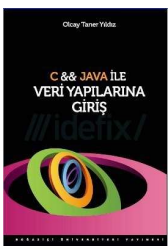
```
void enKisaYol(int[] once, int bitis){
    Liste yol;
    Eleman e;
    int i;
    yol = new Liste ();
    i = bitis ;
    while (once[i] != -1){
        e = new Eleman(i);
        yol.listeBasinaEkle(e);
        i = once[i];
    }
    e = new Eleman(i);
    yol.listeBasinaEkle(e);
    return yol;
}
```



Dijkstra algoritması (1)

Giriş	1
Çizge Tanımı	2
Kenar Ekleme	3
Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar	4
Uygulama: En Kısa Yol Problemi	5
Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç	6
	7
	8
	9
	10
	11
	12
	13
	14
	15
	16

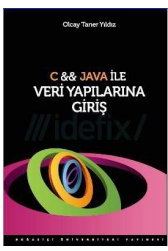
```
void dijkstra (){
    int i, u, v, pos, dy, d [], once [];
    Yigin T;
    Nokta e;
    d = new int[N];
    once = new int[N];
    for (i = 0; i < N; i++){
        d[i] = Integer.MAX_VALUE;
        once[i] = -1;
    }
    d[0] = 0;
    T = new Yigin ();
    for (i = 0; i < N; i++){
        e = new Nokta(d[i], i );
        T.elemanEkle(e);
    }
}
```

Dijkstra algoritması (2)

Giriş	17
Çizge Tanımı	18
Kenar Ekleme	19
Uygulama: Çizgede	20
Bağlı Parçalar	21
Uygulama: En Kısa	22
Yol Problemi	23
Uygulama: En	24
Küçük Kapsayan	25
Ağaç	26
	27
	28
	29
	30

```
while (!T.yiginBos()){
    e = T.asgariDondur();
    u = e.ad;
    for (v = 0; v < N; v++){
        dy = kenar[u][v] + d[u];
        if (d[v] > dy){
            pos = T.yiginArama(v);
            d[v] = dy;
            T.degerDegistir(pos, d[v]);
            once[v] = u;
        }
    }
}
```



Dijkstra algoritmasının 5 noktalı bir çizge üstünde gösterimi (1)

Giriş

Çizge Tanımı

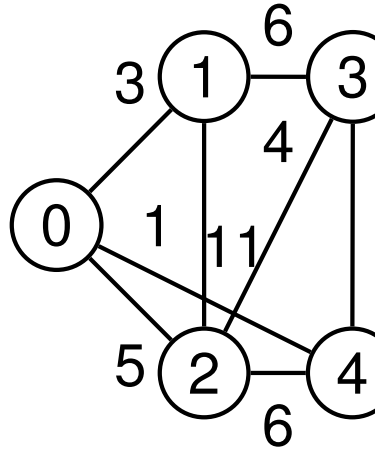
Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa Yol Problemi

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç

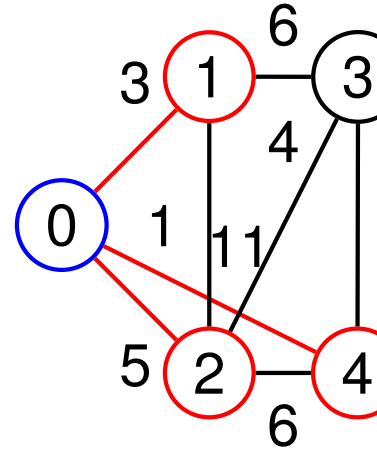
(I)



0	1	2	3	4
0	∞	∞	∞	∞

-1	-1	-1	-1	-1
----	----	----	----	----

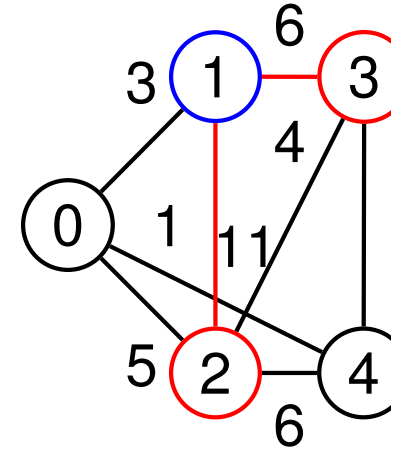
(II)



0	1	2	3	4
0	3	5	∞	11

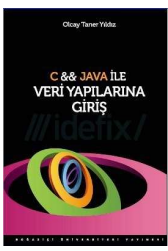
-1	0	0	-1	0
----	---	---	----	---

(III)



0	1	2	3	4
0	3	4	9	11

-1	0	1	1	0
----	---	---	---	---



Dijkstra algoritmasının 5 noktalı bir çizge üstünde gösterimi (2)

Giriş

Çizge Tanımı

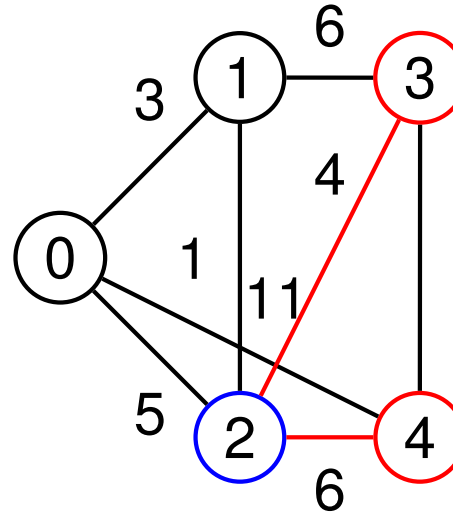
Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa Yol Problemi

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç

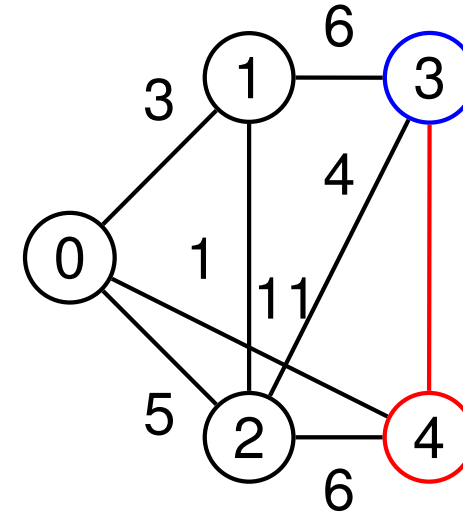
(IV)



0	1	2	3	4
0	3	4	8	10

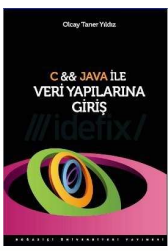
-1	0	1	2	2
----	---	---	---	---

(V)



0	1	2	3	4
0	3	4	8	9

-1	0	1	2	3
----	---	---	---	---



Dijkstra algoritma uygulamasındaki T yığını

Giriş

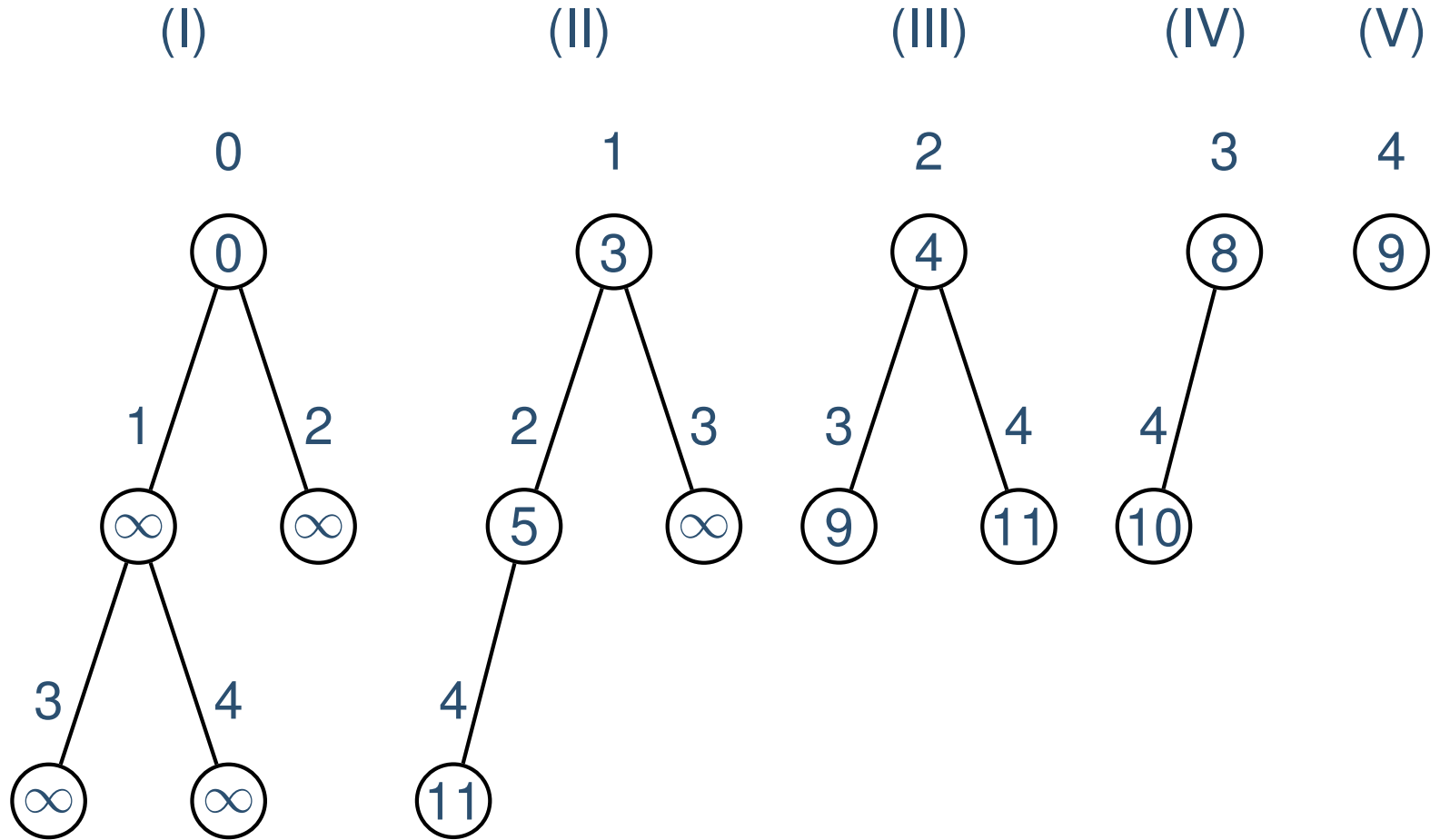
Çizge Tanımı

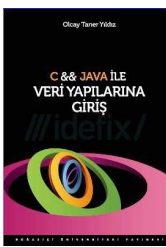
Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa Yol Problemi

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç

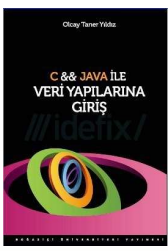




Floyd-Warshall algoritması

Giriş	1
Çizge Tanımı	2
Kenar Ekleme	3
Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar	4
Uygulama: En Kısa Yol Problemi	5
Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç	6
	7
	8
	9
	10
	11
	12
	13
	14

```
void floydWarshall(){
    int i, j, k, dy, d [][];
    d = new int[N][N];
    for (i = 0; i < N; i++)
        for (j = 0; j < N; j++)
            d[i][j] = kenar[i][j];
    for (k = 0; k < N; k++)
        for (i = 0; i < N; i++)
            for (j = 0; j < N; j++){
                dy = d[i][k] + d[k][j];
                if (d[i][j] > dy)
                    d[i][j] = dy;
            }
}
```



Giriş

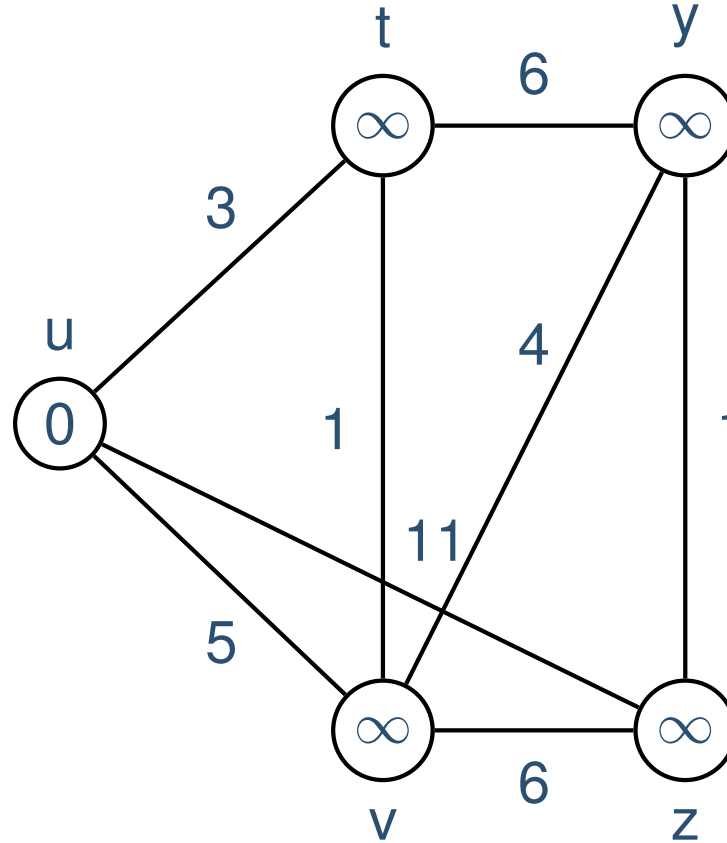
Çizge Tanımı

Kenar Ekleme

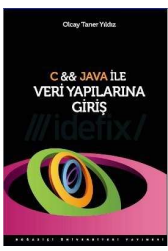
Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa Yol Problemi

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç



	u	t	v	y	z
u	0	3	5	∞	11
t	3	0	1	6	∞
v	5	1	0	4	6
y	∞	6	4	0	1
z	11	∞	6	1	0



Floyd-Warshall algoritmasının ilk 4 aşamasının gösterimi

Giriş

Çizge Tanımı

Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa Yol Problemi

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç

(1)

	u	t	v	y	z
u	0	3	5	∞	11
t	3	0	1	6	14
v	5	1	0	4	6
y	∞	6	4	0	1
z	11	14	6	1	0

(2)

	u	t	v	y	z
u	0	3	4	9	11
t	3	0	1	6	14
v	4	1	0	4	6
y	9	6	4	0	1
z	11	14	6	1	0

(3)

	u	t	v	y	z
u	0	3	4	8	10
t	3	0	1	5	7
v	4	1	0	4	6
y	8	5	4	0	1
z	10	7	6	1	0

(4)

	u	t	v	y	z
u	0	3	4	8	9
t	3	0	1	5	6
v	4	1	0	4	5
y	8	5	4	0	1
z	9	6	5	1	0



Giriş

Çizge Tanımı

Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede
Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa
Yol Problemi

Uygulama: En
Küçük Kapsayan
Ağaç

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç



Altı noktadan oluşan ağırlıklı bir çizge

Giriş

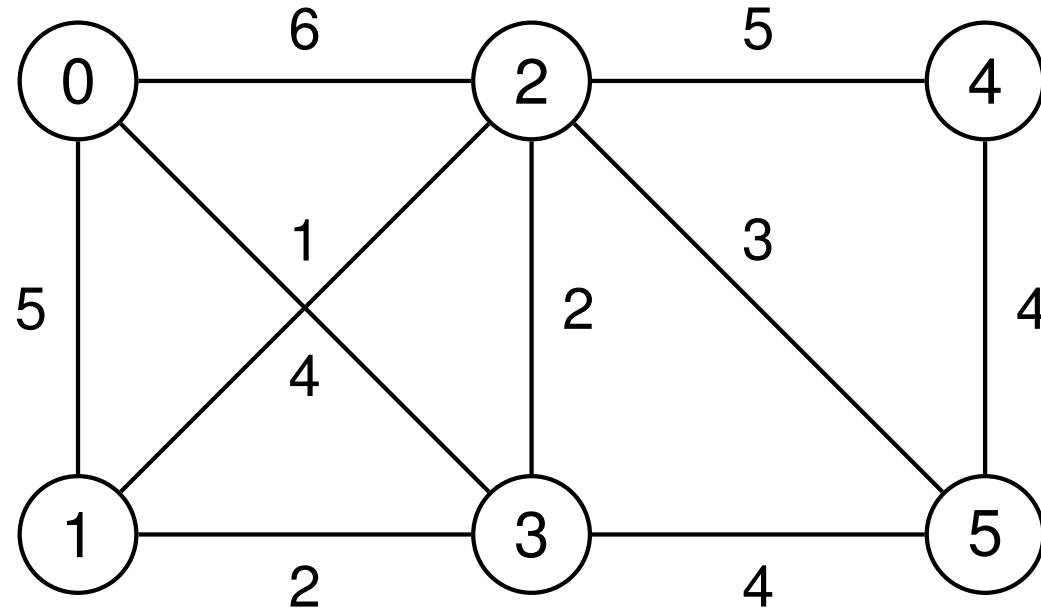
Çizge Tanımı

Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa Yol Problemi

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç





Önceki çizgeyi kapsayan iki ağaç

Giriş

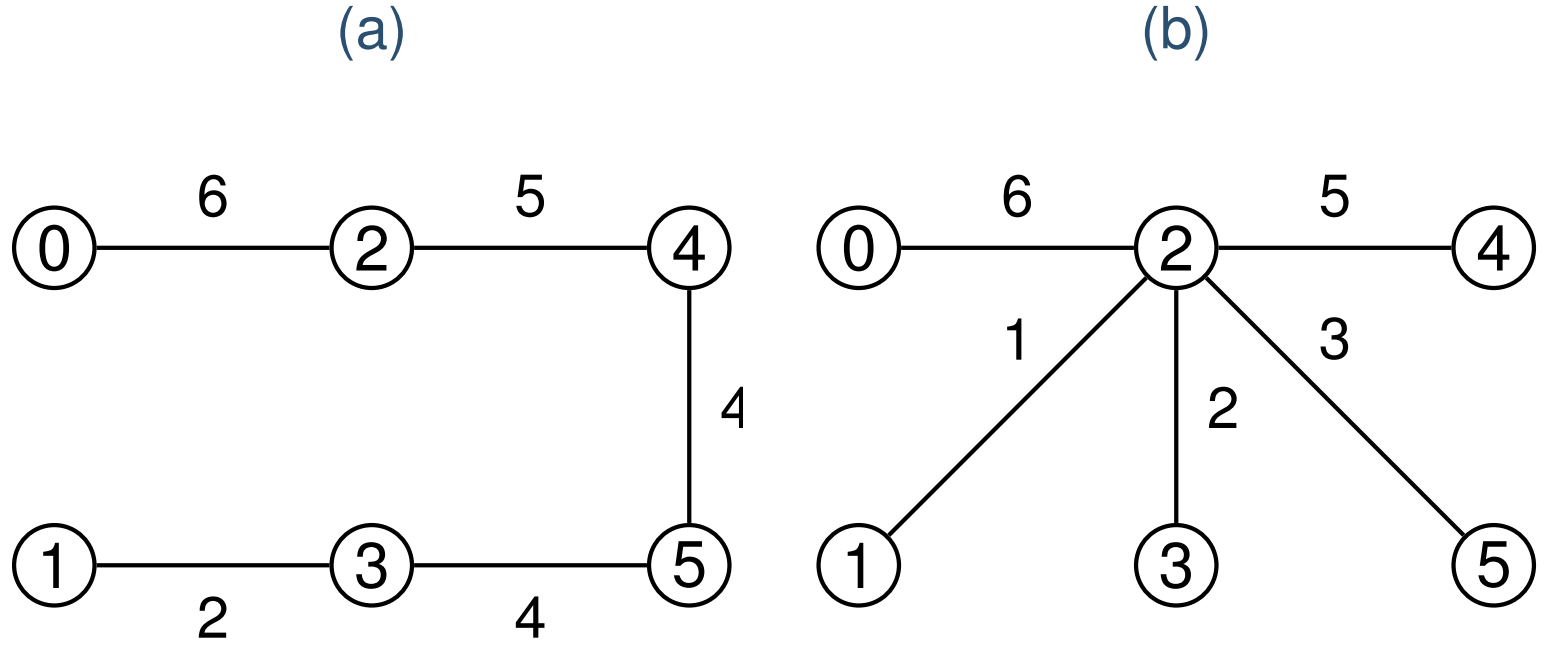
Çizge Tanımı

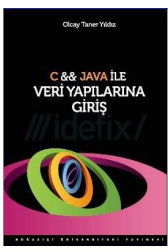
Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa Yol Problemi

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç





Önceki çizgeyi en küçük kapsayan iki ağaç

Giriş

Çizge Tanımı

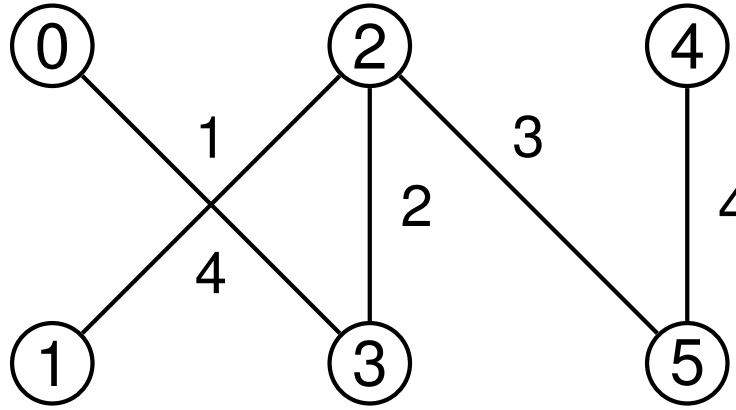
Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

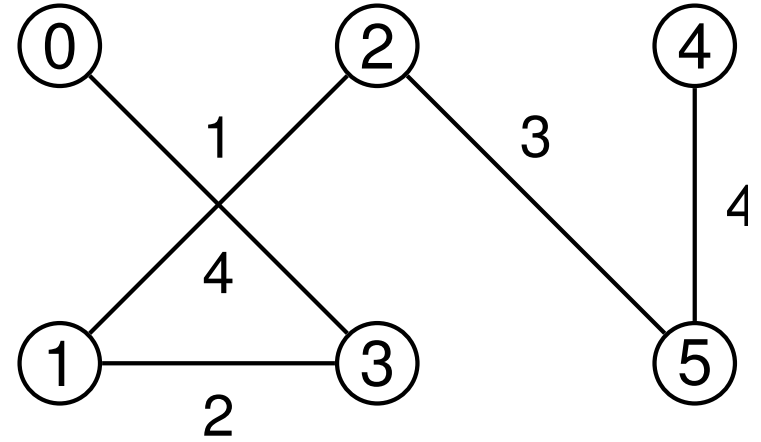
Uygulama: En Kısa Yol Problemi

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç

(a)



(b)

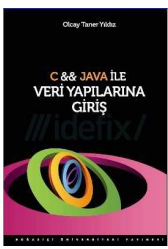




Bir çizgedeki tüm kenarları bir bağlı listede döndüren algoritma

Giriş	1
Çizge Tanımı	2
Kenar Ekleme	3
Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar	4
Uygulama: En Kısa Yol Problemi	5
Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç	6
	7
	8
	9
	10
	11
	12
	13
	14
	15

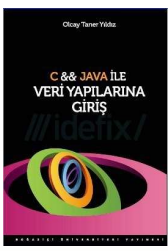
```
Liste kenarListesi (){
    int v;
    Eleman dugum, yeni;
    Liste kenarlar;
    kenarlar = new Liste ();
    for (v = 0; v < N; v++){
        dugum = kenar[v].bas;
        while (dugum != null){
            yeni = new Eleman(dugum.baslangic, dugum.bitis, dugum.agirlik);
            kenarlar . listeyeEkle (yeni);
            dugum = dugum.ileri;
        }
    }
    return kenarlar;
}
```



Verilen bir çizgedeki en küçük kapsayan ağacı bulan Kruskal algoritması

Giriş	1
Çizge Tanımı	2
Kenar Ekleme	3
Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar	4
Uygulama: En Kısa Yol Problemi	5
Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç	6
	7
	8
	9
	10
	11
	12
	13
	14
	15
	16
	17
	18
	19

```
void kruskal(){
    int v, u, kenarSayi;
    Liste kenarlar;
    Eleman dugum;
    Ayrikkume a = new Ayrikkume(N);
    kenarlar = kenarListesi ();
    kenarlar.sirala ();
    dugum = kenarlar.bas;
    kenarSayi = 0;
    while (kenarSayi < N - 1){
        u = dugum.baslangic;
        v = dugum.bitis;
        if (a.kumeBul(u) != a.kumeBul(v)){
            a.kumeBirlestir(u, v);
            kenarSayi++;
        }
        dugum = dugum.ileri;
    }
}
```



Kruskal algoritmasının önceki çizge üzerinde uygulanması (1)

Giriş

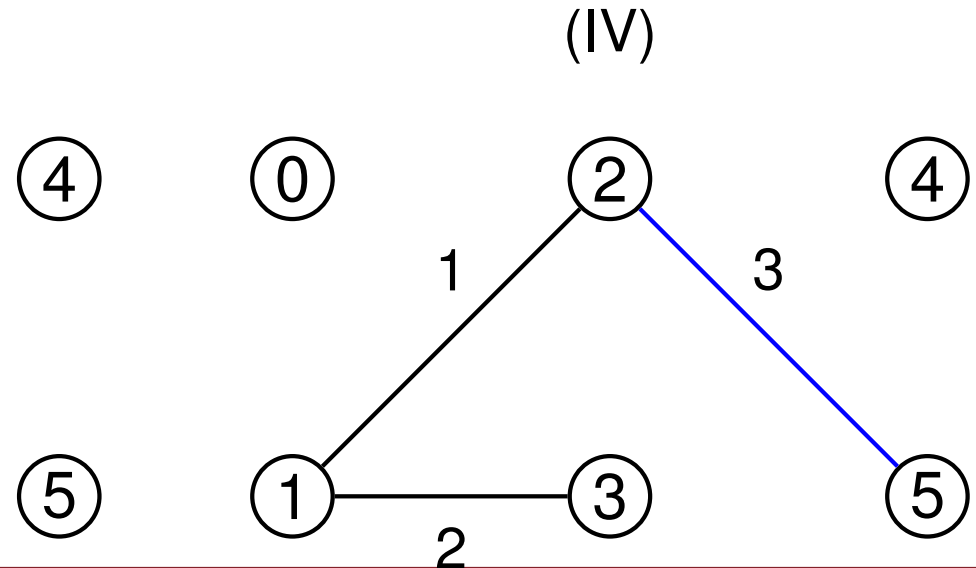
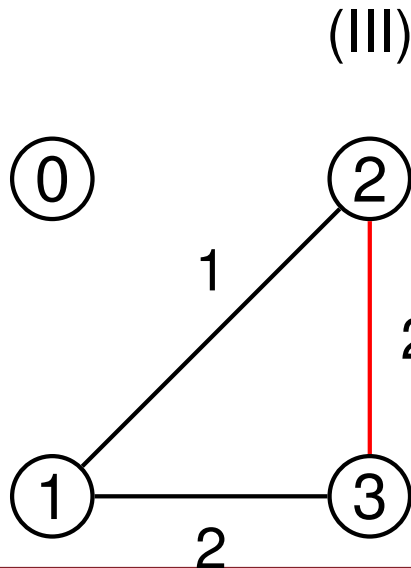
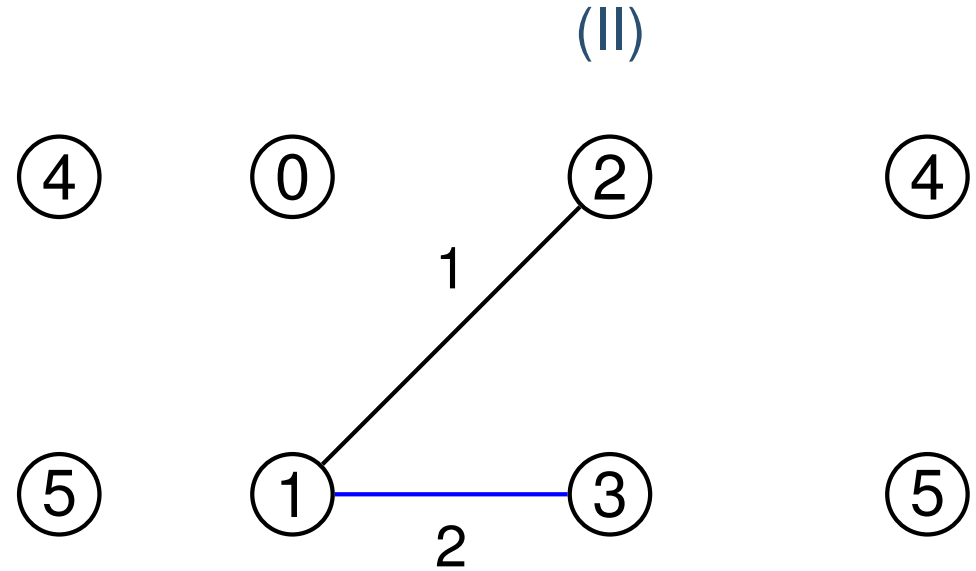
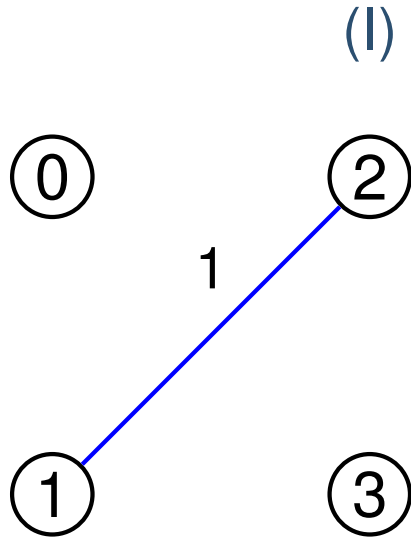
Çizge Tanımı

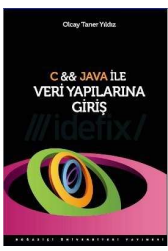
Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa Yol Problemi

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç





Kruskal algoritmasının önceki çizge üzerinde uygulanması (2)

Giriş

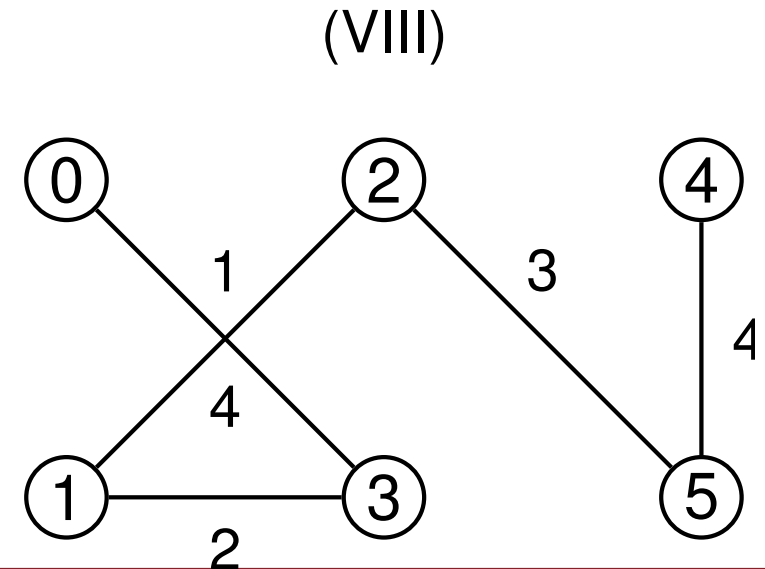
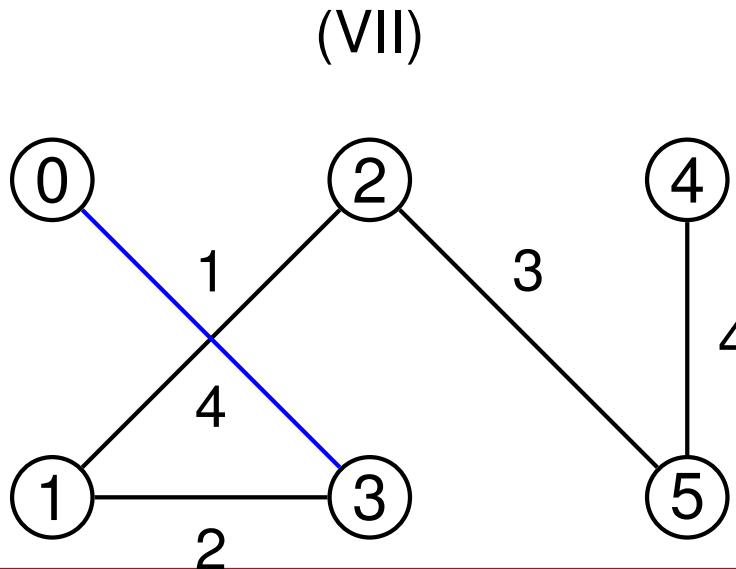
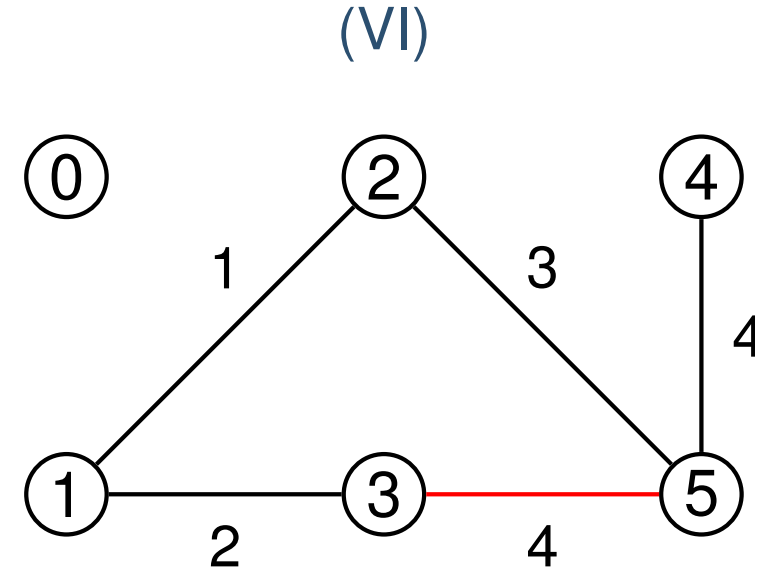
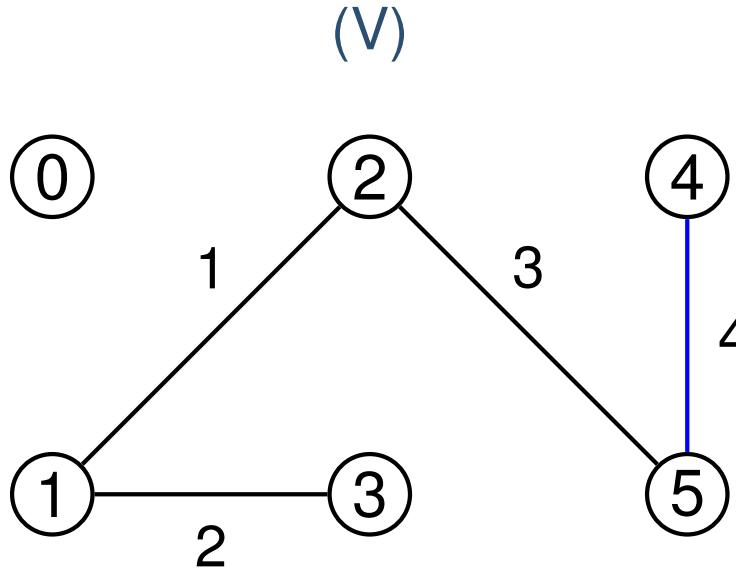
Çizge Tanımı

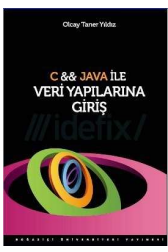
Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa Yol Problemi

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç

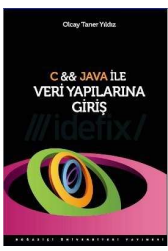




Verilen bir çizgedeki en küçük kapsayan ağacı bulan Prim algoritması (1)

Giriş	1
Çizge Tanımı	2
Kenar Ekleme	3
Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar	4
Uygulama: En Kısa Yol Problemi	5
Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç	6
	7
	8
	9
	10
	11
	12
	13
	14
	15
	16
	17

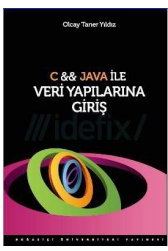
```
void prim(){
    int i, u, v, pos, d [], once[];
    Yigin T;
    Nokta e;
    Eleman k;
    d = new int[N];
    once = new int[N];
    for (i = 0; i < N; i++){
        d[i] = Integer.MAX_VALUE;
        once[i] = -1;
    }
    d[0] = 0;
    T = new Yigin();
    for (i = 0; i < N; i++){
        e = new Nokta(d[i], i);
        T.elemanEkle(e);
    }
}
```

Verilen bir çizgedeki en küçük kapsayan ağacı bulan Prim algoritması (2)

Giriş	18
Çizge Tanımı	19
Kenar Ekleme	20
Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar	21
Uygulama: En Kısa Yol Problemi	22
Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç	24
	25
	26
	27
	28
	29
	30
	31
	32
	33

```
while (!T.yiginBos()){
    e = T.asgariDondur();
    u = e.ad;
    k = kenar[u].bas;
    while (k != NULL){
        v = k.bitis ;
        if (d[v] > k.agirlik ){
            pos = T.yiginArama(v);
            d[v] = k.agirlik ;
            T.degerDegistir(pos, d[v]);
            once[v] = u;
        }
        k = k.ileri ;
    }
}
```



Prim algoritmasının önceki çizge üzerinde uygulanması (1)

Giriş

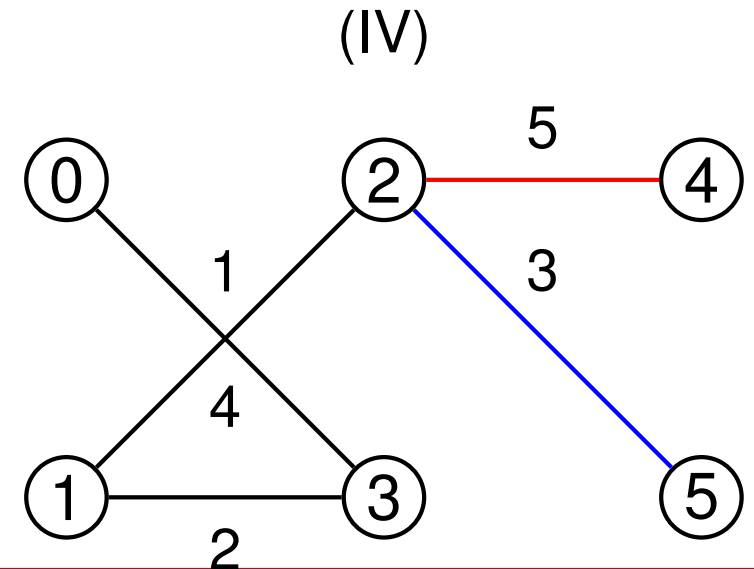
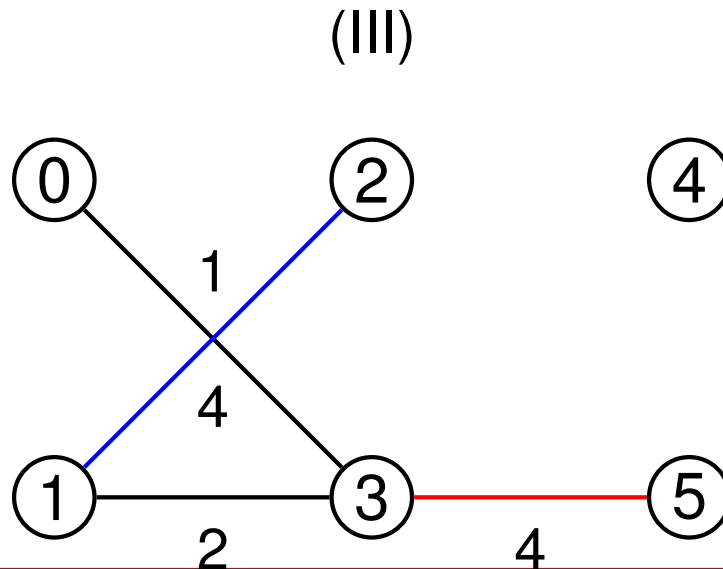
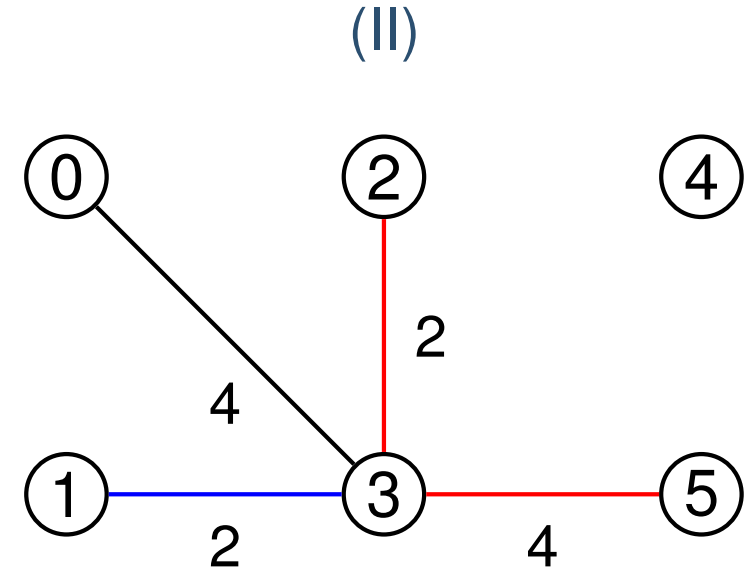
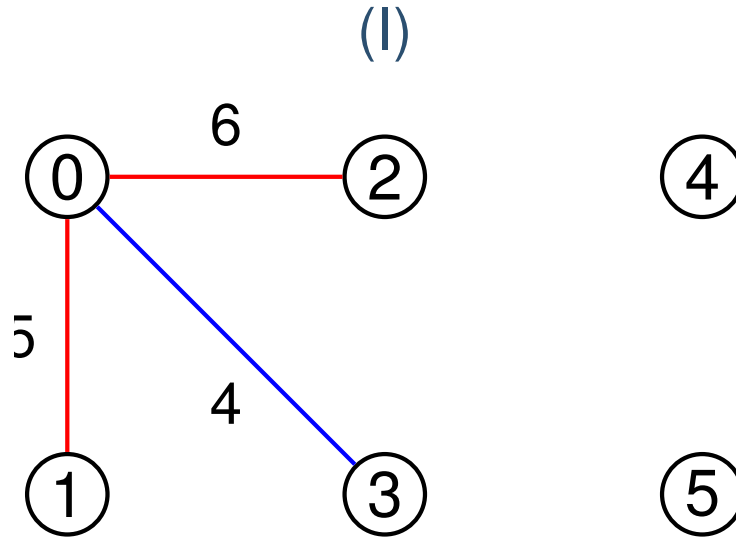
Çizge Tanımı

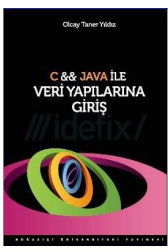
Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa Yol Problemi

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç





Prim algoritmasının önceki çizge üzerinde uygulanması (2)

Giriş

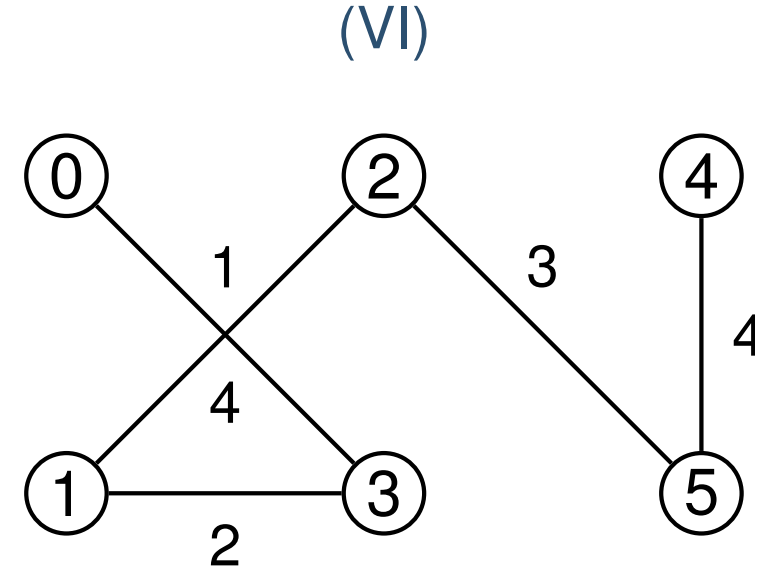
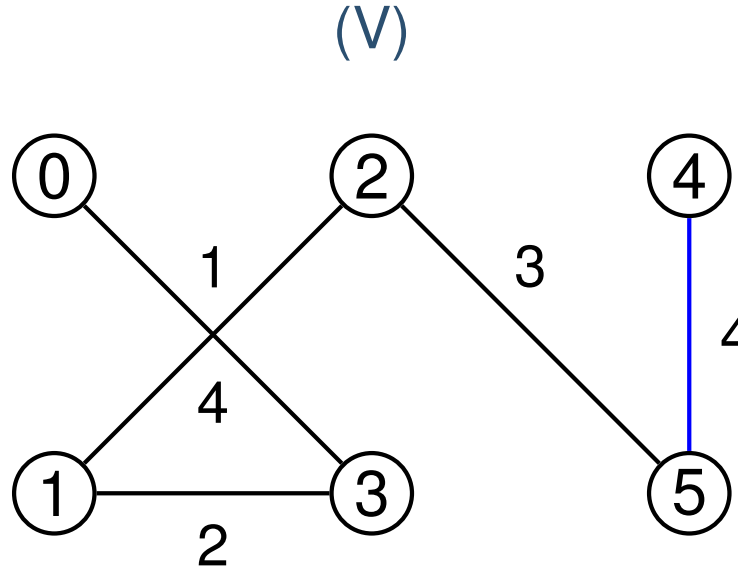
Çizge Tanımı

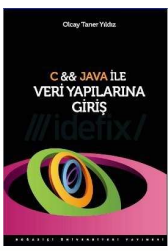
Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa Yol Problemi

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç





Prim algoritma uygulamasındaki T yığını

Giriş

Çizge Tanımı

Kenar Ekleme

Uygulama: Çizgede Bağlı Parçalar

Uygulama: En Kısa Yol Problemi

Uygulama: En Küçük Kapsayan Ağaç

