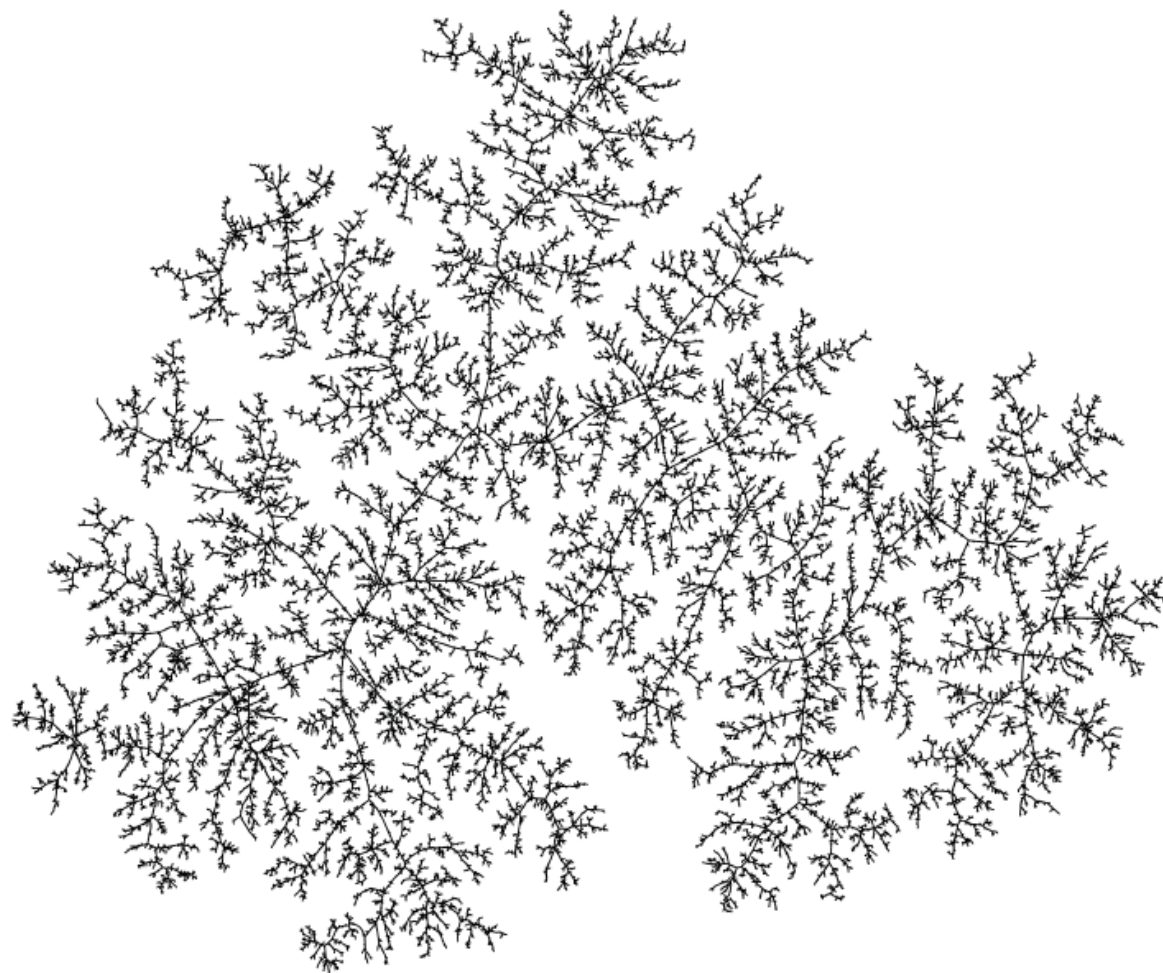


درخت پوشای کمینه

سید ناصر رضوی www.snrazavi.ir

۱۳۹۵



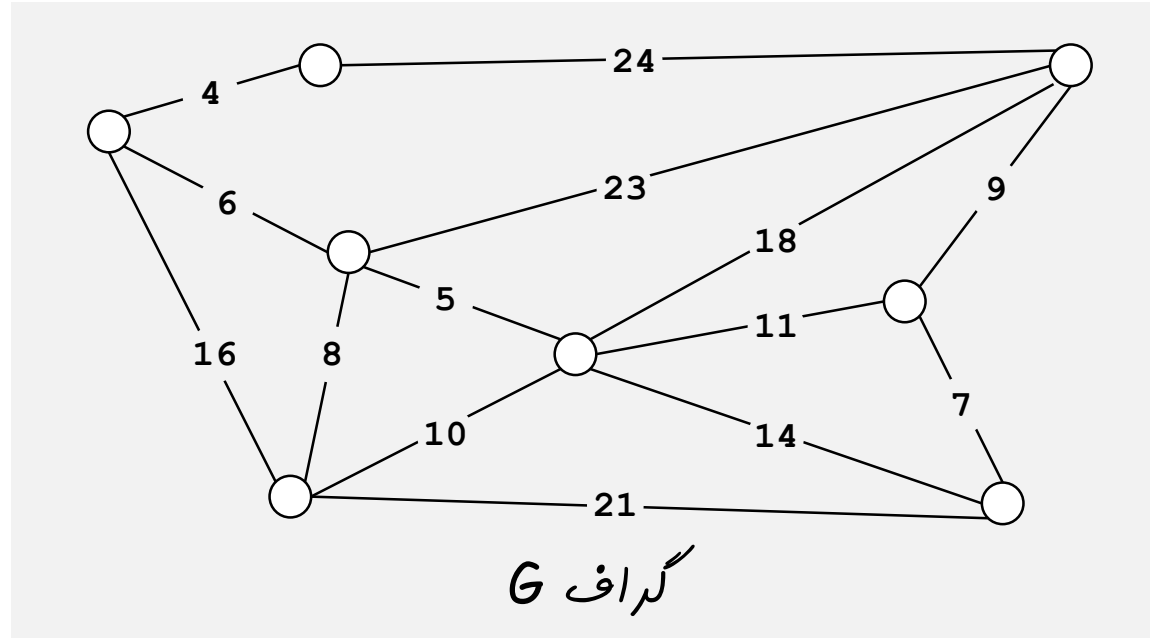
□ درخت پوشای کمینه.

- معرفی
- واسط گراف وزن دار
- الگوریتم حریمانه
- الگوریتم کروسکال
- الگوریتم پریم

درخت پوشای کمینه

۳

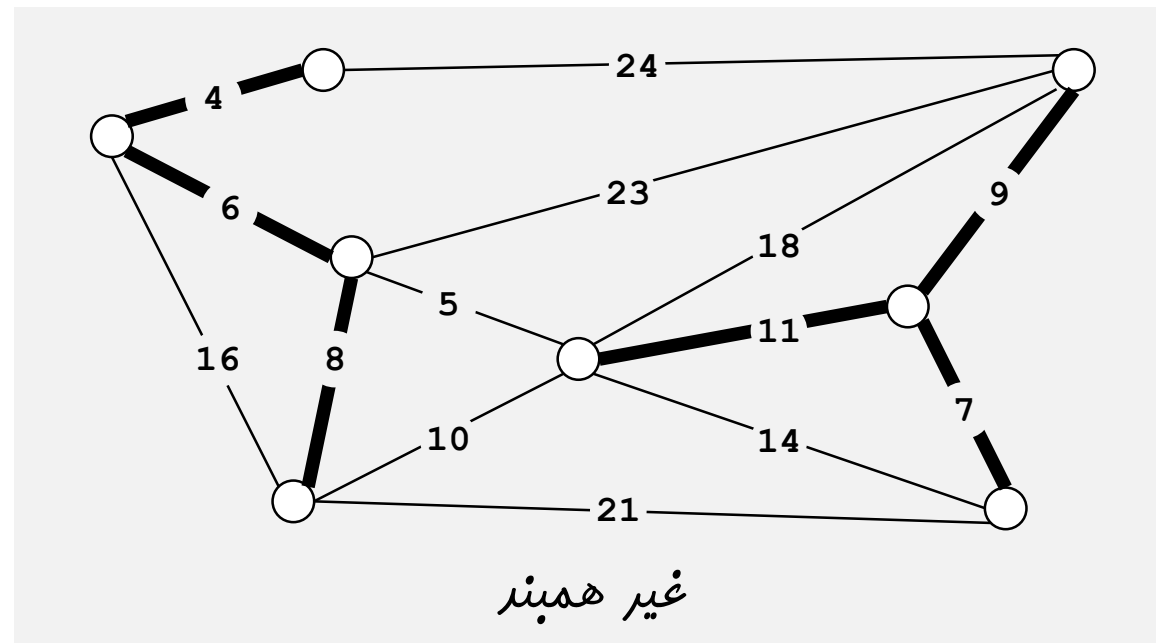
- ورودی. گراف بدون جهت و همبند G که وزن یالهای آن مثبت هستند.
- تعریف. یک **درخت پوشا** از گراف G یک زیرگراف همبند و بدون دور از گراف G است.
- هدف. یافتن یک درخت پوشا با کمترین وزن.



درخت پوشای کمینه

۴

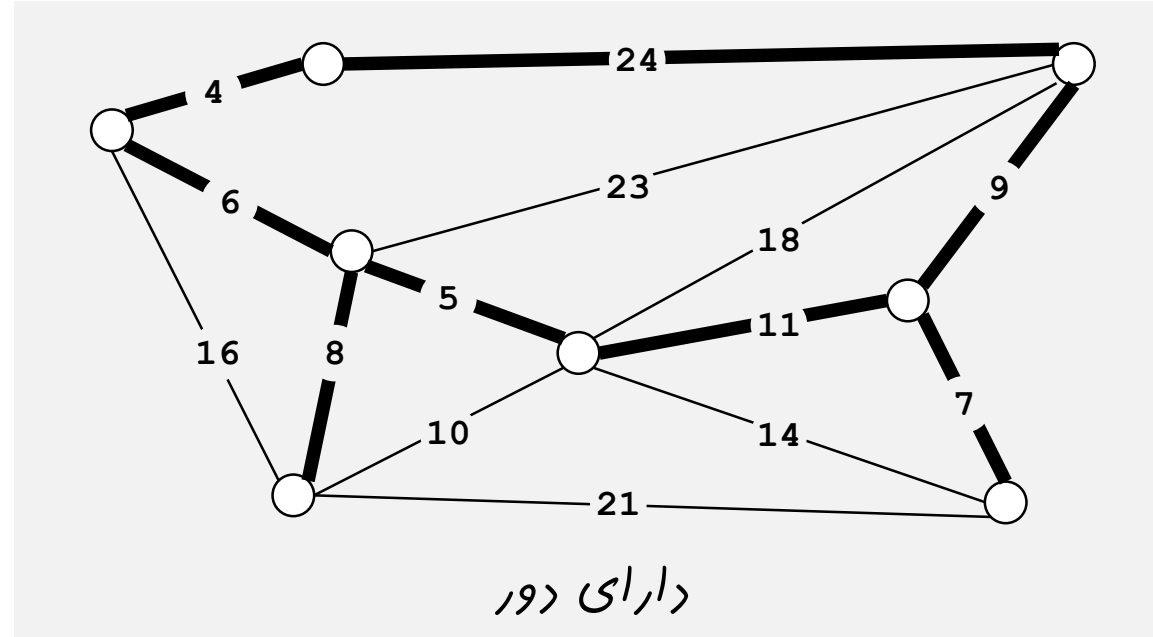
- ورودی. گراف بدون جهت و همبند G که وزن یالهای آن مثبت هستند.
- تعریف. یک **درخت پوشا** از گراف G یک زیرگراف همبند و بدون دور از گراف G است.
- هدف. یافتن یک درخت پوشا با کمترین وزن.



درخت پوشای کمینه

۵

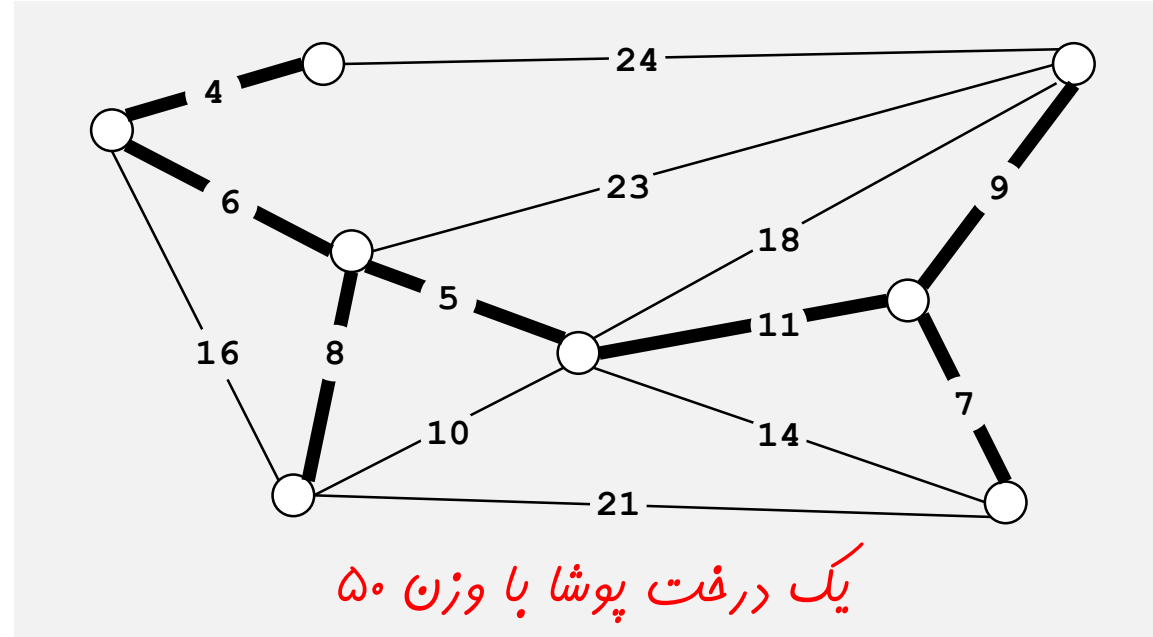
- ورودی. گراف بدون جهت و همبند G که وزن یالهای آن مثبت هستند.
- تعریف. یک **درخت پوشا** از گراف G یک زیرگراف همبند و بدون دور از گراف G است.
- هدف. یافتن یک درخت پوشا با کمترین وزن.



درخت پوشای کمینه

۶

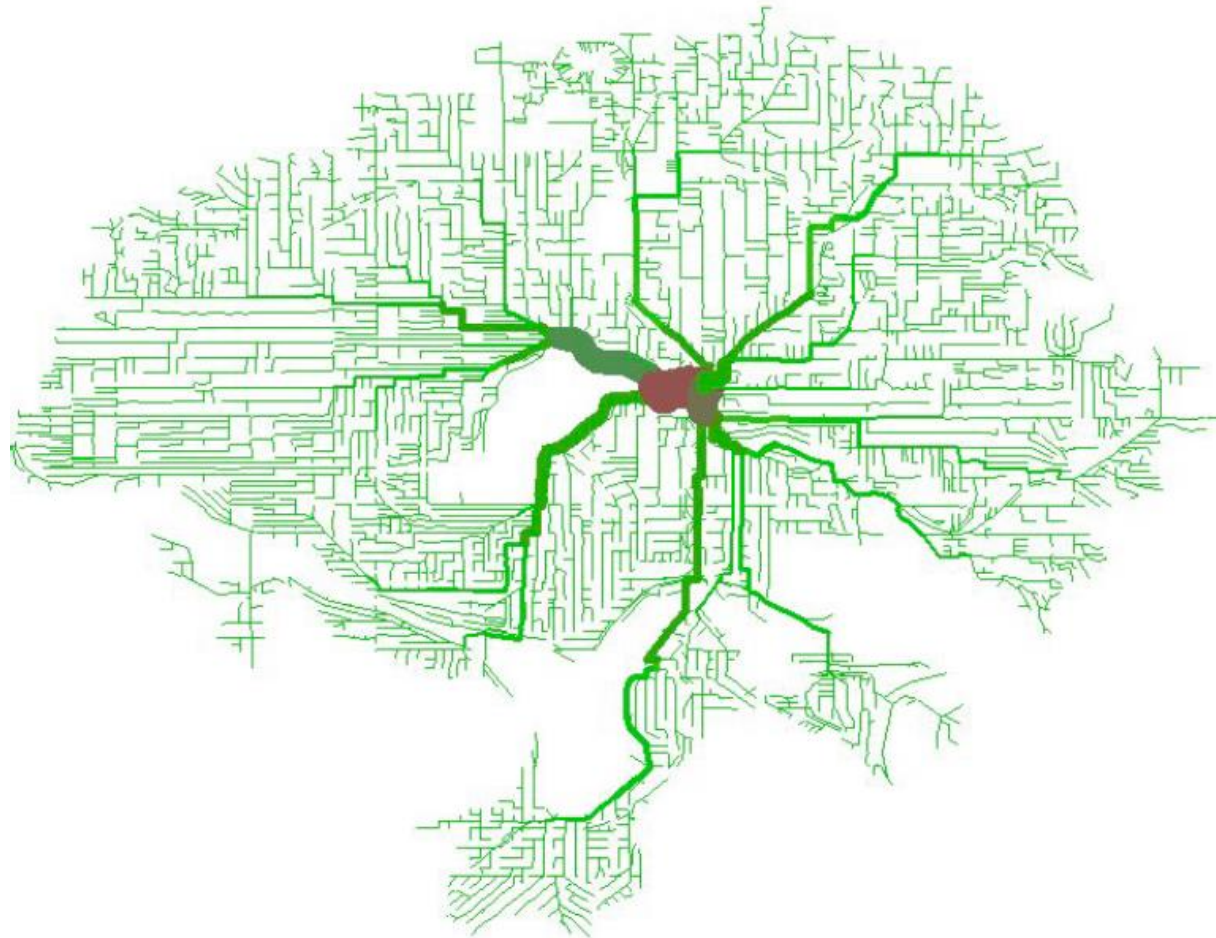
- ورودی. گراف بدون جهت و همبند G که وزن یالهای آن مثبت هستند.
- تعریف. یک **درخت پوشا** از گراف G یک زیرگراف همبند و بدون دور از گراف G است.
- هدف. یافتن یک درخت پوشا با کمترین وزن.



درخت پوشای کمینه

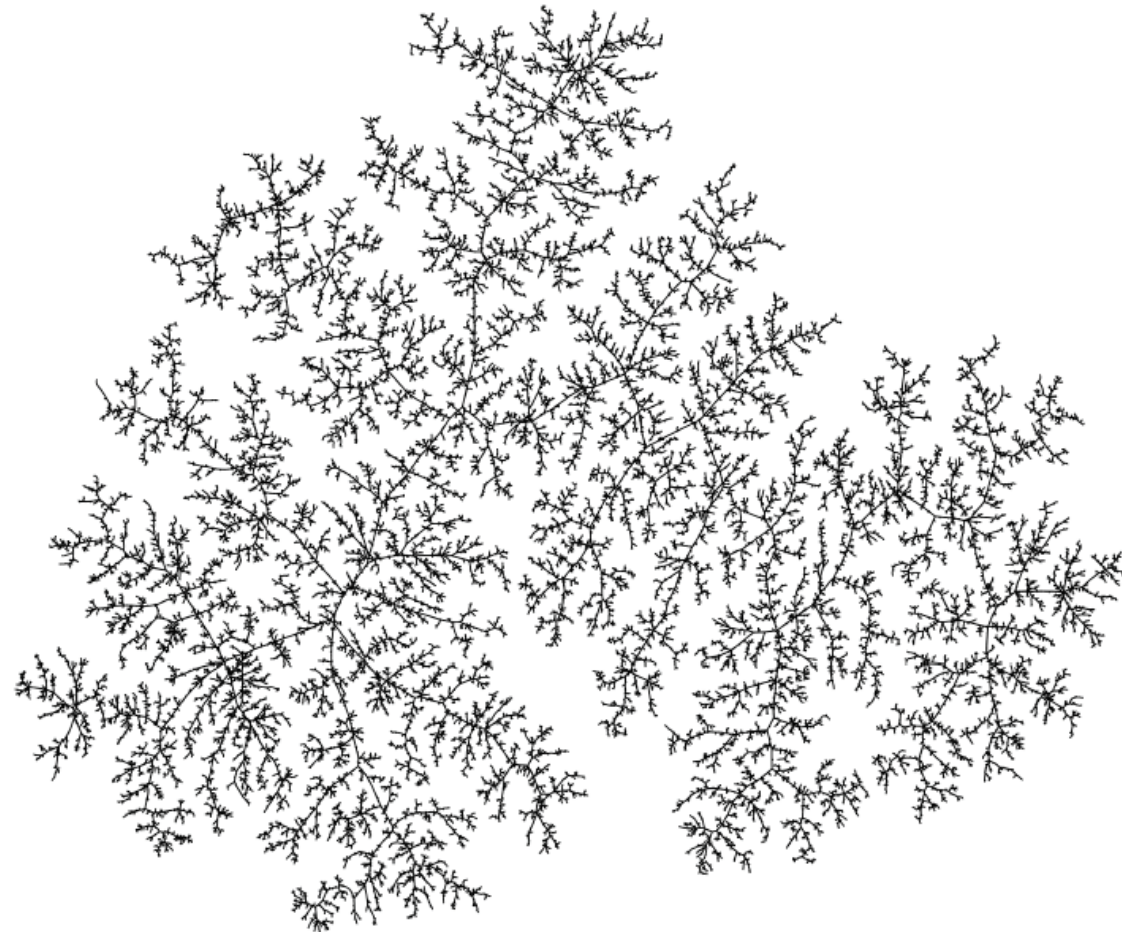
۷

□ درخت پوشای کمینه برای مسیرهای دوچرخه سواری در شهر سیاتل.



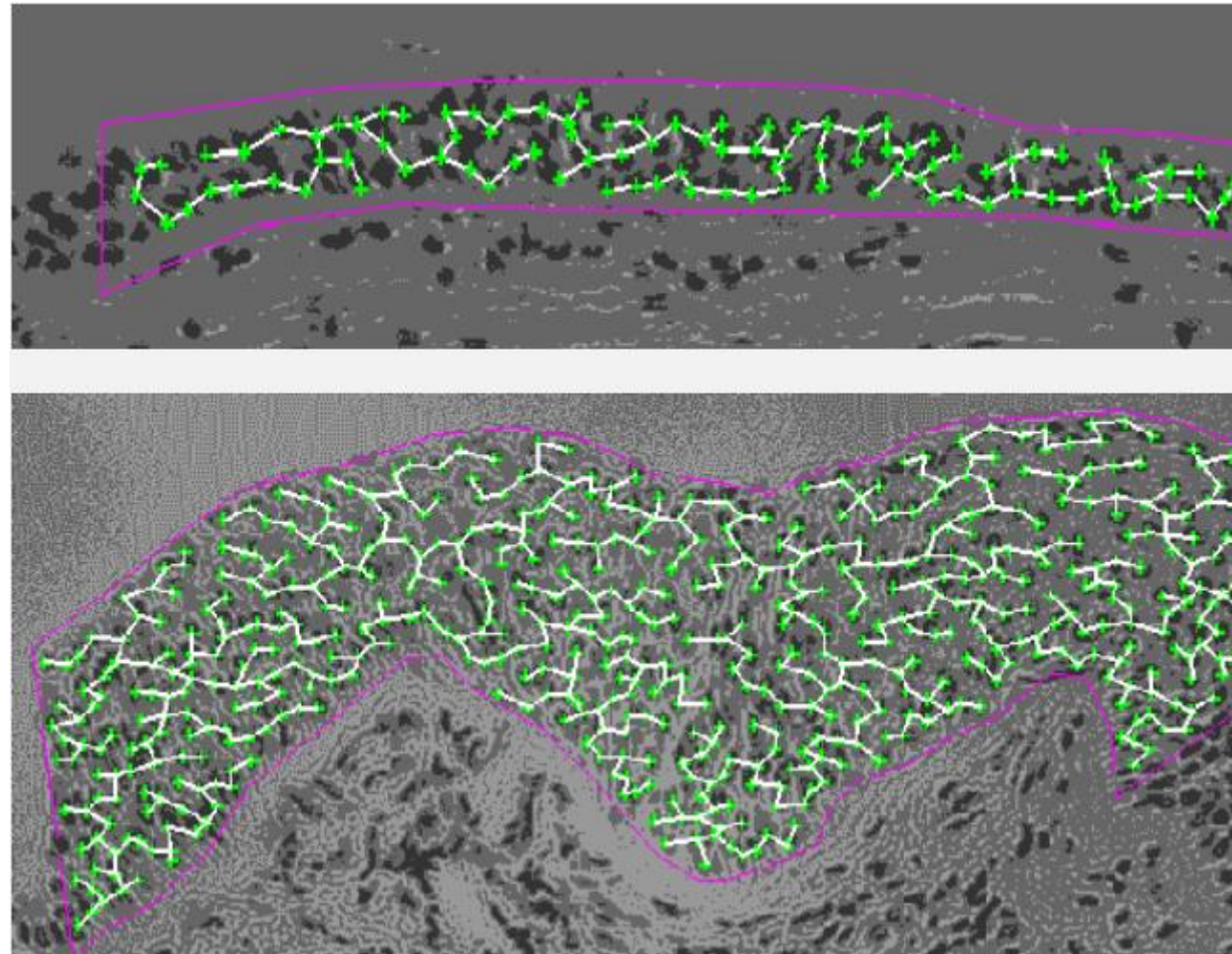
درخت پوشای کمینه

□ درخت پوشای کمینه برای یک گراف تصادفی.



درخت پوشای کمینه

□ درخت پوشای کمینه بیانگر آرایش هسته‌ی سلول‌ها در یک بافت پوستی برای پژوهش در مورد سرطان.



□ برخی از کاربردهای درخت پوشای کمینه.

□ طراحی شبکه (ارتباطی، الکتریکی، کامپیوتری، کابلی، جاده‌ای)

□ الگوریتم‌های تقریبی برای مسائل ان-پی کامل (فروشنده‌ی دوره‌گرد)

□ یافتن شبکه‌ی راه‌ها در تصاویر هوایی و ماهواره‌ای

□ تشخیص چهره به صورت بلادرنگ

□ ...

واسطه گراف وزن دار

واسط گراف وزن دار

۱۲

□ واسط کلاس یال وزن دار.

```
public class Edge implements Comparable<Edge>
```

```
    Edge(int v, int w, double weight)
```

```
    int either()
```

```
    int other(int v)
```

```
    int compareTo(Edge that)
```

```
    double weight()
```

```
    String toString()
```

ایجاد یال وزن دار $v-w$

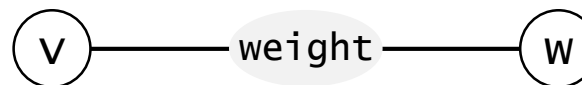
برگرداندن یکی از نقاط انتهایی

برگرداندن نقطه‌ی انتهایی دیگر

مقایسه‌ی این یال با یک یال دیگر

برگرداندن وزن یال

نمایش یال به صورت رشته‌ای



یال وزن دار: پیاده سازی

۱۳

```
public class Edge implements Comparable<Edge> {  
    private final int v, w;  
    private final double weight;
```

```
    public Edge(int v, int w, double weight) {  
        this.v = v;  
        this.w = w;  
        this.weight = weight;  
    }
```

← سازنده

```
    public int either() { return v; }
```

← یکی از رئوس

```
    public int other(int vertex) {  
        if (vertex == v) return w;  
        else return v;  
    }
```

← رأس دیگر

```
    public int compareTo(Edge that) {  
        if (this.weight < that.weight) return -1;  
        else if (this.weight > that.weight) return +1;  
        else return 0;  
    }
```

← مقایسه ی دو یال
بر مبنای وزن آنها

```
}
```

واسطه گراف وزن دار

۱۴

```
public class EdgeWeightedGraph
```

```
EdgeWeightedGraph(int V)
```

ایجاد یک گراف تهی با V رأس

```
EdgeWeightedGraph(In in)
```

ایجاد یک گراف از جریان ورودی

```
void addEdge(Edge e)
```

افزودن یال e به گراف

```
Iterable<Edge> adj(int v)
```

برگرداندن یالهای متلاقی با رأس v

```
Iterable<Edge> edges()
```

برگرداندن همه یالهای گراف

```
int V()
```

برگرداندن تعداد رئوس

```
int E()
```

برگرداندن تعداد یالها

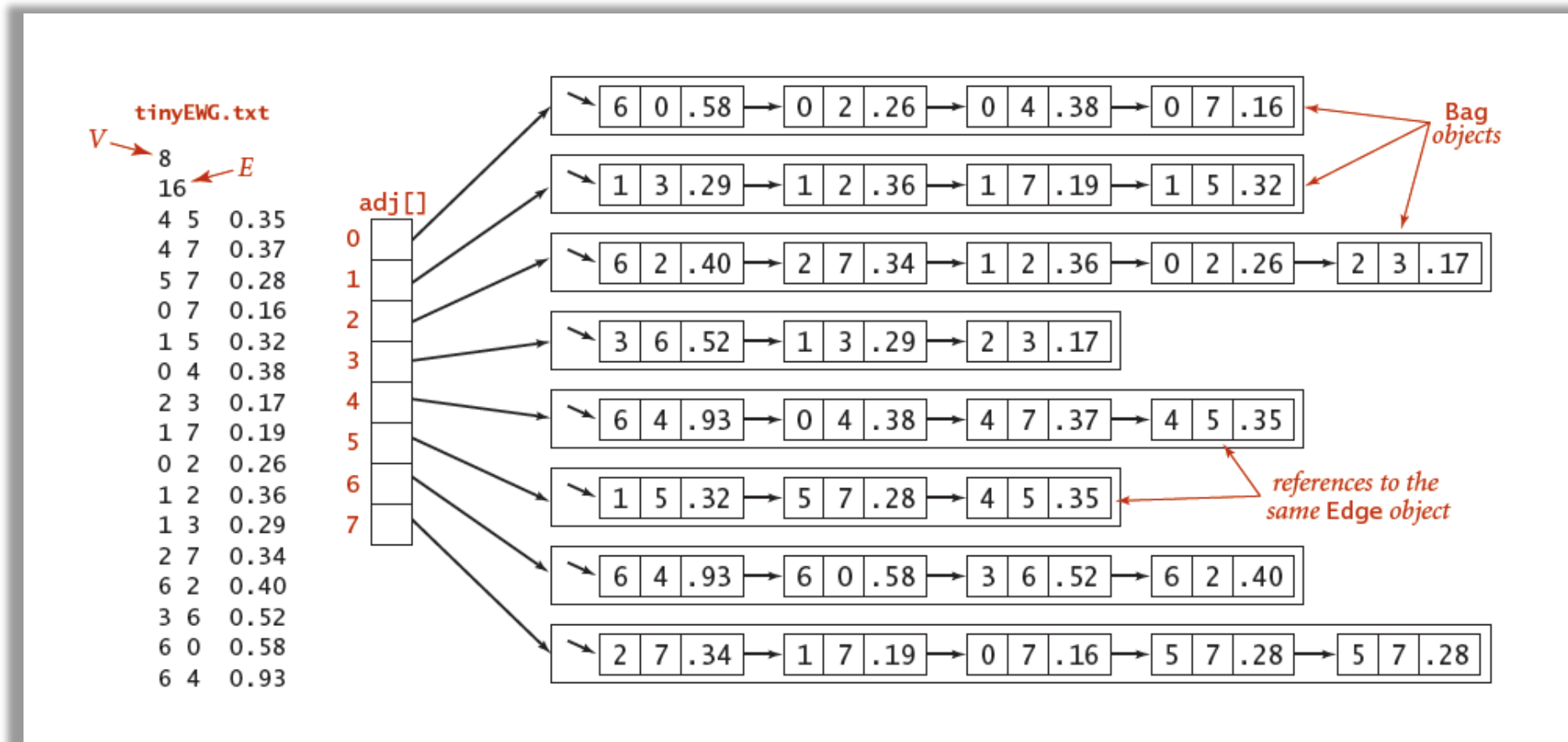
```
String toString()
```

نمایش گراف وزن دار به صورت یک رشته

قرار داد. در این پیاده سازی داشتن طوقه و یالهای موازی مجاز است.

گراف وزن دار: پیاده سازی لیست همسایگی

□ به ازای هر رأس، یالهای متلاقی با آن در یک لیست ذخیره می شوند.



گراف وزن دار: پیاده سازی جاوا

۱۶

```
public class EdgeWeightedGraph {  
  
    private final int V;  
    private final Bag<Edge>[] adj;  
  
    public EdgeWeightedGraph(int V) {  
        this.V = V;  
        adj = (Bag<Edge>[]) new Bag[V];  
        for (int v = 0; v < V; v++)  
            adj[v] = new Bag<Edge>();  
    }  
  
    public void addEdge(Edge e) {  
        int v = e.either(), w = e.other(v);  
        adj[v].add(e);  
        adj[w].add(e);  
    }  
  
    public Iterable<Edge> adj(int v)  
    { return adj[v]; }  
  
}
```

← سازنده

← اضافه کردن یال به هر
دو لیست همسایگی

واسط درخت پوشای کمینه

```
public class MST
```

```
    MST(EdgeWeightedGraph G)
```

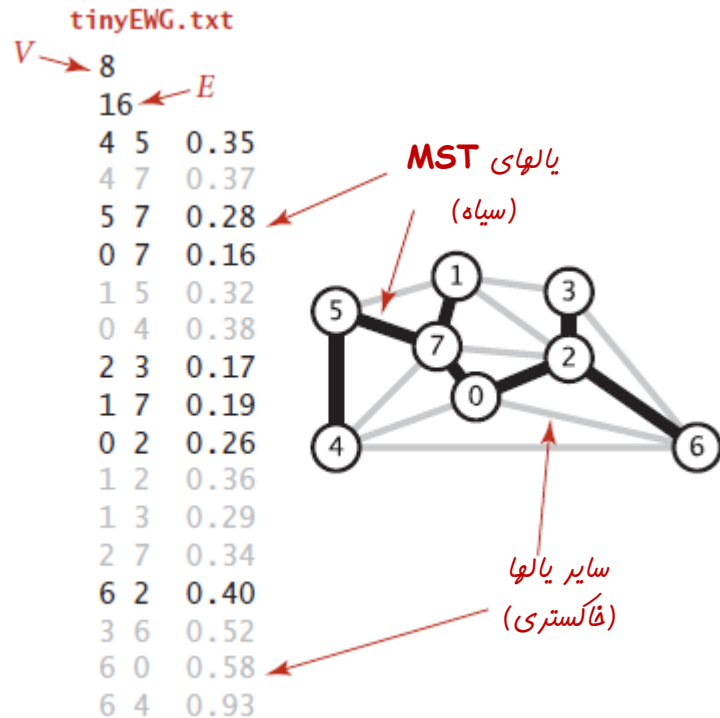
```
    Iterable<Edge> edges()
```

```
    double weight()
```

سازنده

برگرداندن یالهای درخت پوشای کمینه

برگرداندن وزن درخت پوشای کمینه



```
% java MST tinyEWG.txt
0-7 0.16
1-7 0.19
0-2 0.26
2-3 0.17
5-7 0.28
4-5 0.35
6-2 0.40
1.81
```

واسط درخت پوشای کمینه

۱۸

```
public class MST
```

```
    MST(EdgeWeightedGraph G)
```

```
    Iterable<Edge> edges()
```

```
    double weight()
```

سازنده

برگرداندن یالهای درخت پوشای کمینه

برگرداندن وزن درخت پوشای کمینه

```
Public static void main(String[] args)
{
    In in = new In(args[0]);
    EdgeWeightedGraph G = new EdgeWeightedGraph(in);
    MST mst = new MST(G);
    for (Edge e : mst.edges())
        StdOut.println(e);
    StdOut.printf("%.2f\n", mst.weight());
}
```

```
% java MST tinyEWG.txt
0-7 0.16
1-7 0.19
0-2 0.26
2-3 0.17
5-7 0.28
4-5 0.35
6-2 0.40
1.81
```

الگوریتم حریمانه

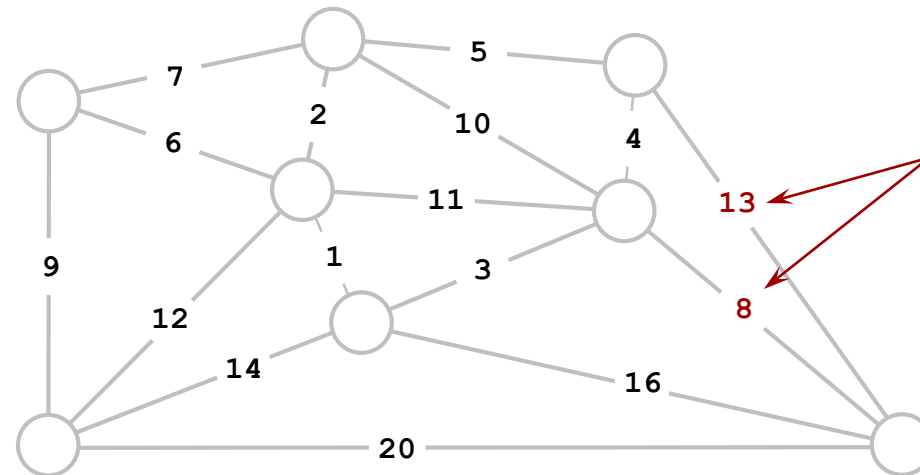
ویژگی برش

□ فرضیات ساده کننده.

□ وزن یالها متفاوتند.

□ گراف همبند است.

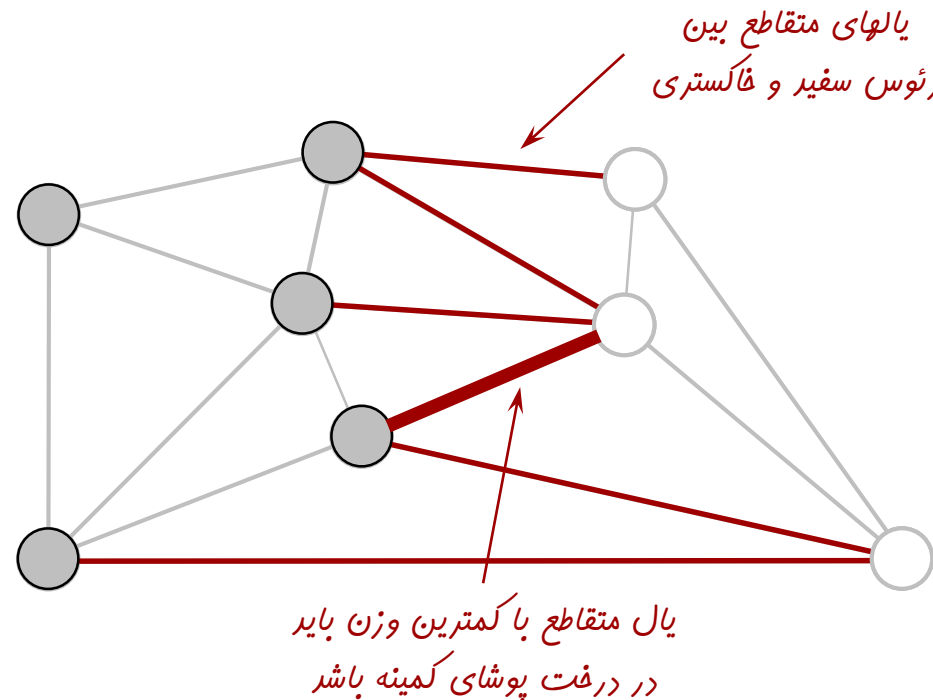
□ نتیجه. درخت پوشای کمینه وجود دارد و منحصر به فرد است.



وزن هیچ دو یالی با
یکدیگر برابر نیست

ویژگی برش

- **تعریف.** یک **برش** از گراف رئوس آن گراف را به دو مجموعه (غیرتهی) افزایش می‌کند.
- **تعریف.** یک **یال متقاطع** یک رأس از یک مجموعه را به یک رأس از مجموعه دیگر متصل می‌کند.
- **ویژگی برش.** به ازای هر برش، یال متقاطع با کمترین وزن در درخت پوشای کمینه قرار دارد.



ویژگی برش: اثبات درستی

- **تعریف.** یک **برش** از گراف رئوس آن گراف را به دو مجموعه (غیرتهی) افزایش می‌کند.
- **تعریف.** یک **یال متقاطع** یک رأس از یک مجموعه را به یک رأس از مجموعه دیگر متصل می‌کند.
- **ویژگی برش.** به ازای هر برش، یال متقاطع با کمترین وزن در درخت پوشای کمینه قرار دارد.
- **اثبات.** فرض کنید e یک یال متقاطع با کمترین وزن در یک برش باشد.

□ فرض کنید e در درخت پوشای کمینه نباشد.

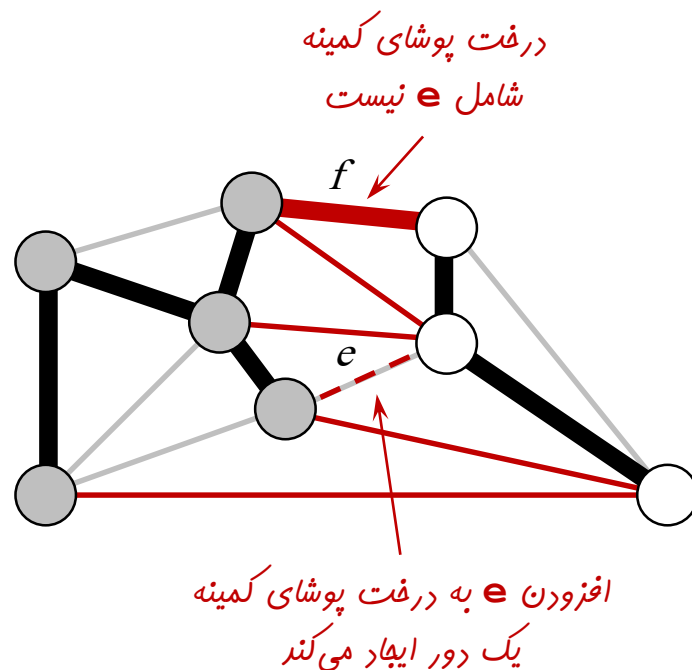
□ افزودن e به درخت پوشای کمینه یک دور ایجاد می‌کند.

□ در این دور یک یال دیگر مانند f باید یک یال متقاطع باشد.

□ درخت حاصل از برداشتن f و افزودن e همچنان یک درخت پوشا است.

□ از آنجا که وزن e از وزن f کمتر است، این درخت پوشای جدید وزن کمتری دارد.

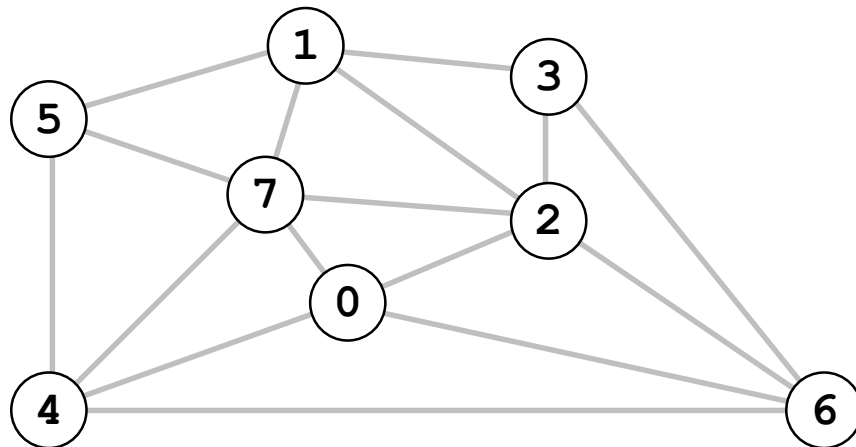
□ تناقض!



الگوریتم حریمانه: اجرای نمایشی

□ الگوریتم حریمانه.

- با یال‌هایی که در ابتدا همگی خاکستری هستند شروع کن.
- هر بار یک برش بدون یال متقاطع سیاه پیدا کن، و یال با کمترین وزن آن را سیاه کن.
- عمل بالا را آن قدر تکرار کن تا $V - 1$ یال سیاه شوند.

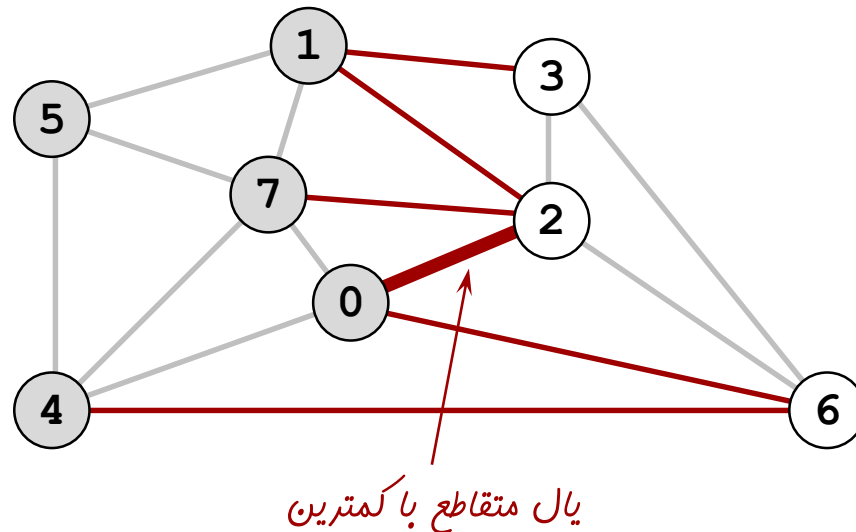


0-7	0.16
2-3	0.17
1-7	0.19
0-2	0.26
5-7	0.28
1-3	0.29
1-5	0.32
2-7	0.34
4-5	0.35
1-2	0.36
4-7	0.37
0-4	0.38
6-2	0.40
3-6	0.52
6-0	0.58
6-4	0.93

الگوریتم حریمانه: اجرای نمایشی

□ الگوریتم حریمانه.

- با یال‌هایی که در ابتدا همگی خاکستری هستند شروع کن.
- هر بار یک برش بدون یال متقاطع سیاه پیدا کن، و یال با کمترین وزن آن را سیاه کن.
- عمل بالا را آن قدر تکرار کن تا $V - 1$ یال سیاه شوند.



یال‌های متقاطع
(مرتب شده بر اساس وزن)

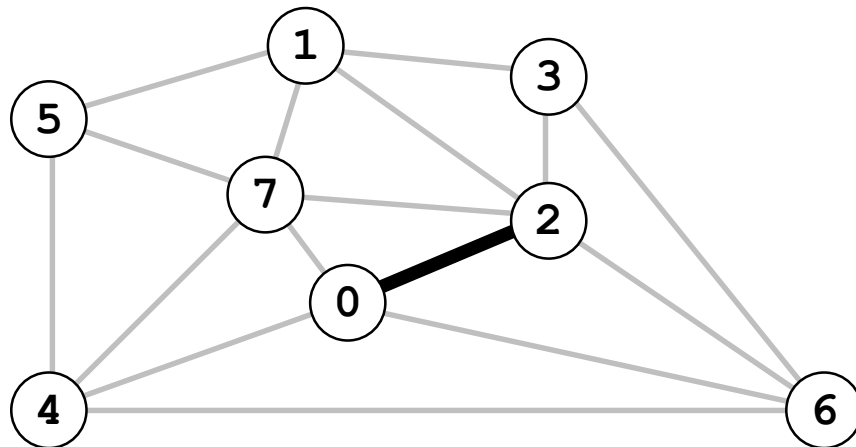
↓

MST →	0-2	0.26
	1-3	0.29
	2-7	0.34
	1-2	0.36
	6-0	0.58
	6-4	0.93

الگوریتم حریمانه: اجرای نمایشی

□ الگوریتم حریمانه.

- با یال‌هایی که در ابتدا همگی خاکستری هستند شروع کن.
- هر بار یک برش بدون یال متقاطع سیاه پیدا کن، و یال با کمترین وزن آن را سیاه کن.
- عمل بالا را آن قدر تکرار کن تا $V - 1$ یال سیاه شوند.



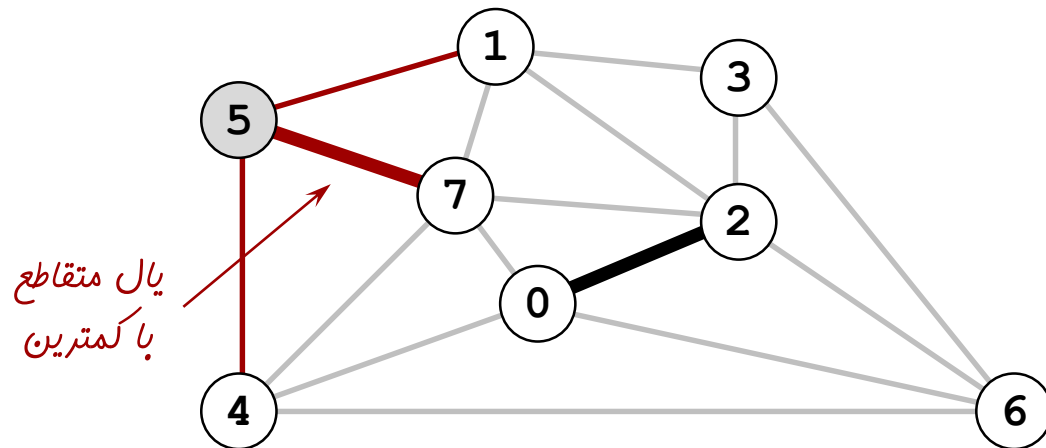
MST

0-2

الگوریتم حریصانه: اجرای نمایشی

الگوریتم حریصانه.

- با یال‌هایی که در ابتدا همگی خاکستری هستند شروع کن.
- هر بار یک برش بدون یال متقاطع سیاه پیدا کن، و یال با کمترین وزن آن را سیاه کن.
- عمل بالا را آن قدر تکرار کن تا $V - 1$ یال سیاه شوند.



یال متقاطع
با کمترین

MST
0-2

یال‌های متقاطع
(مرتب شده بر اساس وزن)

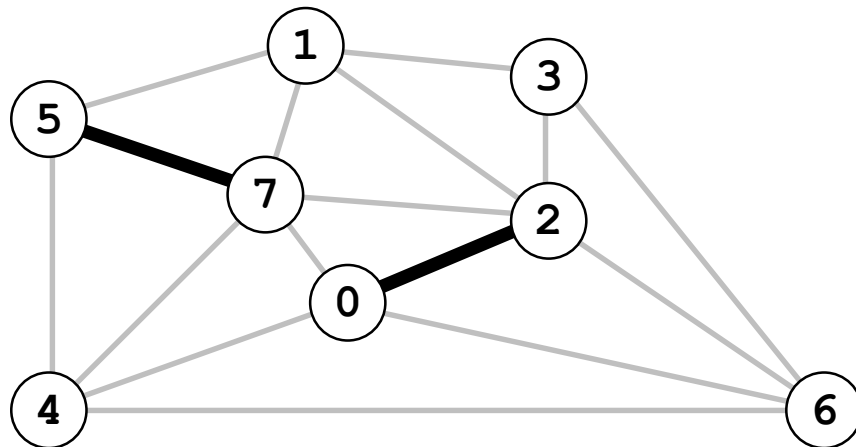
↓

MST	→	5-7	0.28
		1-5	0.32
		4-5	0.35

الگوریتم حریمانه: اجرای نمایشی

□ الگوریتم حریمانه.

- با یال‌هایی که در ابتدا همگی خاکستری هستند شروع کن.
- هر بار یک برش بدون یال متقاطع سیاه پیدا کن، و یال با کمترین وزن آن را سیاه کن.
- عمل بالا را آن قدر تکرار کن تا $V - 1$ یال سیاه شوند.



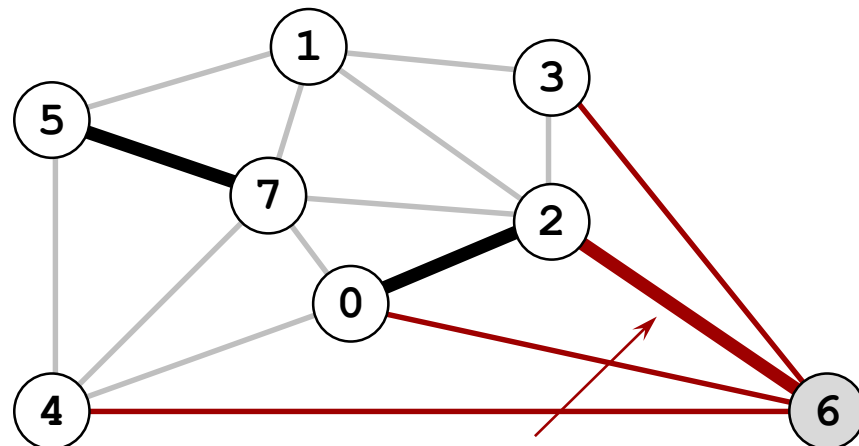
MST

0-2 5-7

الگوریتم حریمانه: اجرای نمایشی

□ الگوریتم حریمانه.

- با یال‌هایی که در ابتدا همگی خاکستری هستند شروع کن.
- هر بار یک برش بدون یال متقاطع سیاه پیدا کن، و یال با کمترین وزن آن را سیاه کن.
- عمل بالا را آن قدر تکرار کن تا $V - 1$ یال سیاه شوند.



MST

0-2 5-7

یال متقاطع
با کمترین

یال‌های متقاطع
(مرتب شده بر اساس وزن)

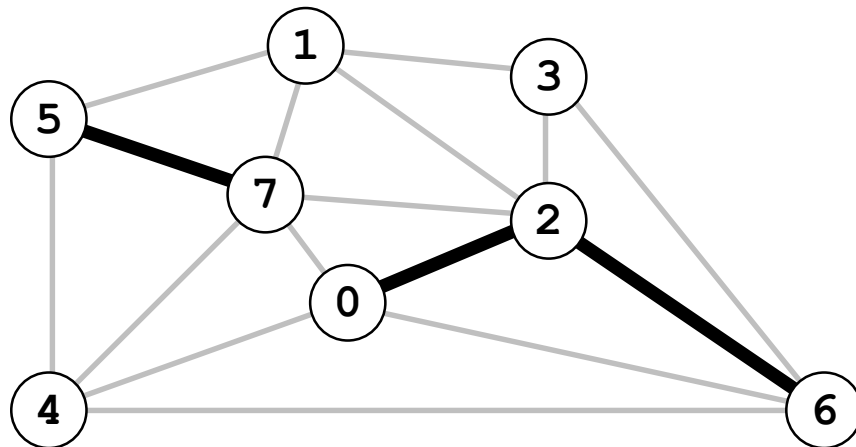
↓

MST →	6-2	0.40
	3-6	0.52
	6-0	0.58
	6-4	0.93

الگوریتم حریصانه: اجرای نمایشی

الگوریتم حریصانه. □

- با یال‌هایی که در ابتدا همگی خاکستری هستند شروع کن.
- هر بار یک برش بدون یال متقاطع سیاه پیدا کن، و یال با کمترین وزن آن را سیاه کن.
- عمل بالا را آن قدر تکرار کن تا $V - 1$ یال سیاه شوند.



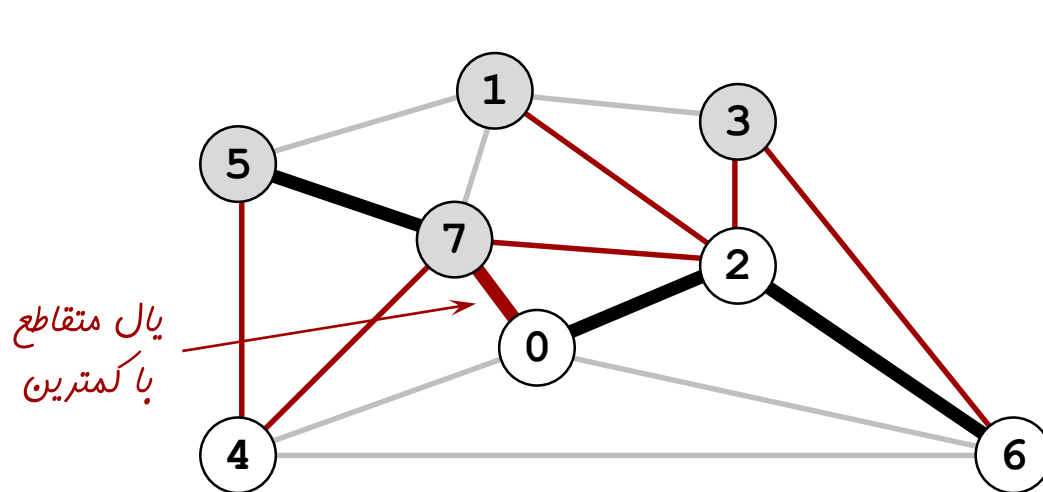
MST

0-2 5-7 6-2

الگوریتم حریمانه: اجرای نمایشی

□ الگوریتم حریمانه.

- با یال‌هایی که در ابتدا همگی خاکستری هستند شروع کن.
- هر بار یک برش بدون یال متقاطع سیاه پیدا کن، و یال با کمترین وزن آن را سیاه کن.
- عمل بالا را آن قدر تکرار کن تا $V - 1$ یال سیاه شوند.



یال‌های متقاطع
(مرتب شده بر اساس وزن)

↓

MST در	0-7	0.16
	2-3	0.17
	2-7	0.34
	4-5	0.35
	1-2	0.36
	4-7	0.37
	3-6	0.52

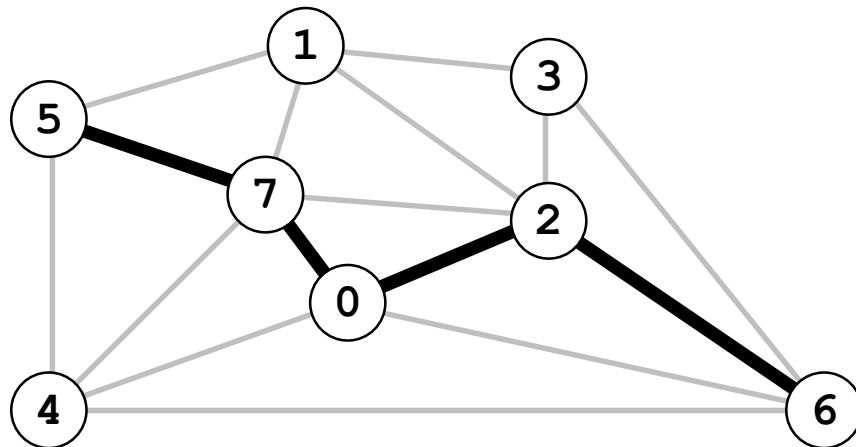
MST

0-2 5-7 6-2

الگوریتم حریمانه: اجرای نمایشی

□ الگوریتم حریمانه.

- با یال‌هایی که در ابتدا همگی خاکستری هستند شروع کن.
- هر بار یک برش بدون یال متقاطع سیاه پیدا کن، و یال با کمترین وزن آن را سیاه کن.
- عمل بالا را آن قدر تکرار کن تا $V - 1$ یال سیاه شوند.



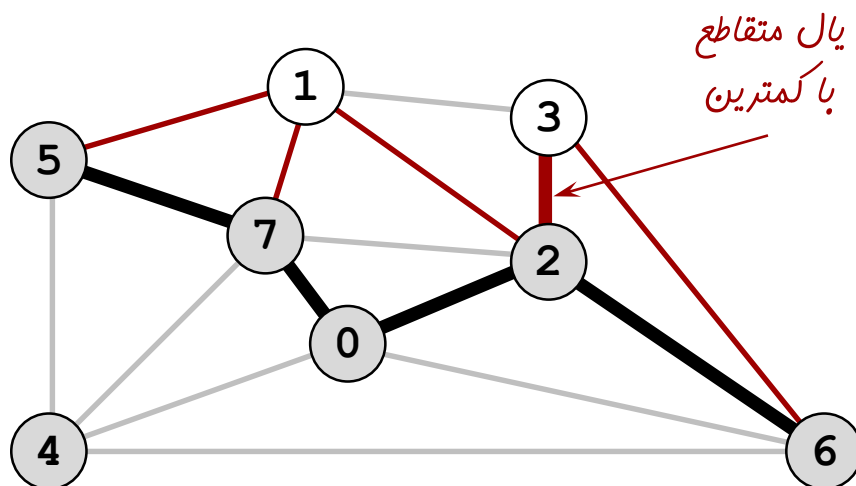
MST

0-2 5-7 6-2 0-7

الگوریتم حریمانه: اجرای نمایشی

□ الگوریتم حریمانه.

- با یال‌هایی که در ابتدا همگی خاکستری هستند شروع کن.
- هر بار یک برش بدون یال متقاطع سیاه پیدا کن، و یال با کمترین وزن آن را سیاه کن.
- عمل بالا را آن قدر تکرار کن تا $V - 1$ یال سیاه شوند.



یال‌های متقاطع
(مرتب شده بر اساس وزن)

↓

MST	→	2-3	0.17
		1-7	0.19
		1-5	0.32
		1-2	0.36
		3-6	0.52

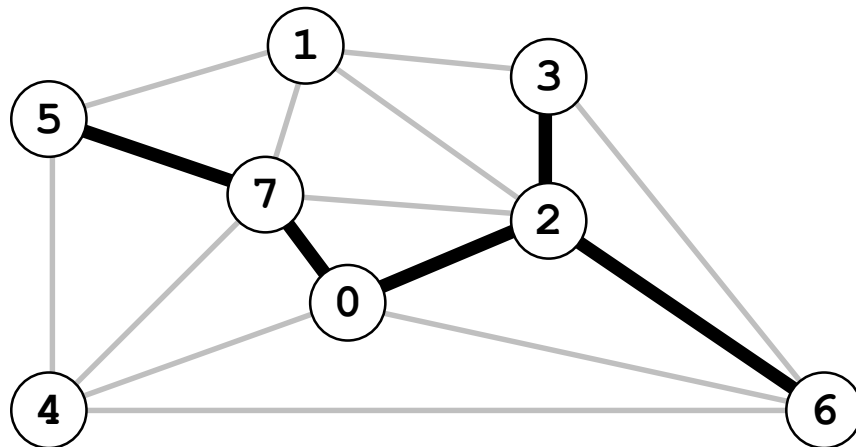
MST

0-2 5-7 6-2 0-7

الگوریتم حریمانه: اجرای نمایشی

□ الگوریتم حریمانه.

- با یال‌هایی که در ابتدا همگی خاکستری هستند شروع کن.
- هر بار یک برش بدون یال متقاطع سیاه پیدا کن، و یال با کمترین وزن آن را سیاه کن.
- عمل بالا را آن قدر تکرار کن تا $V - 1$ یال سیاه شوند.



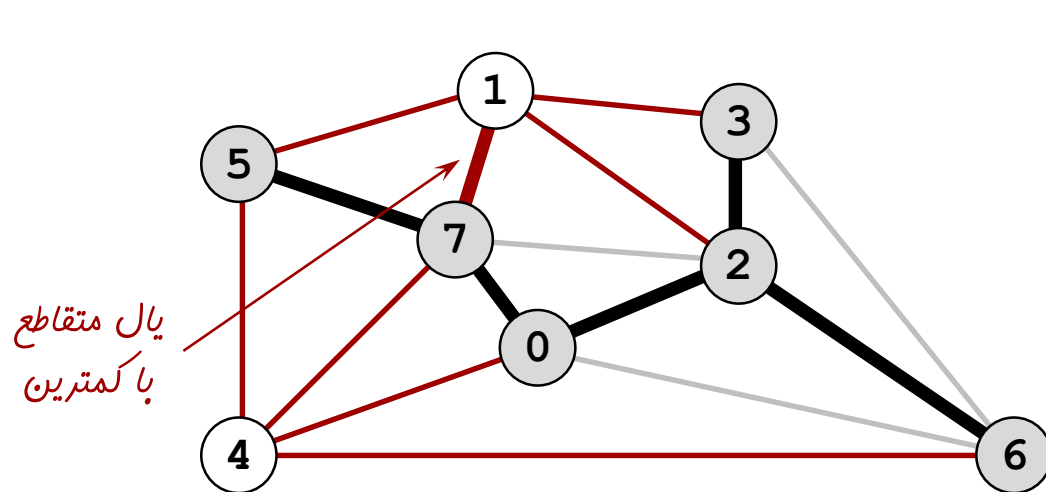
MST

0-2 5-7 6-2 0-7 2-3

الگوریتم حریمانه: اجرای نمایشی

□ الگوریتم حریمانه.

- با یال‌هایی که در ابتدا همگی خاکستری هستند شروع کن.
- هر بار یک برش بدون یال متقاطع سیاه پیدا کن، و یال با کمترین وزن آن را سیاه کن.
- عمل بالا را آن قدر تکرار کن تا $V - 1$ یال سیاه شوند.



یال‌های متقاطع
(مرتب شده بر اساس وزن)

↓

MST در	→	1-7	0.19
		1-3	0.29
		1-5	0.32
		4-5	0.35
		1-2	0.36
		4-7	0.37
		0-4	0.38
		6-4	0.93

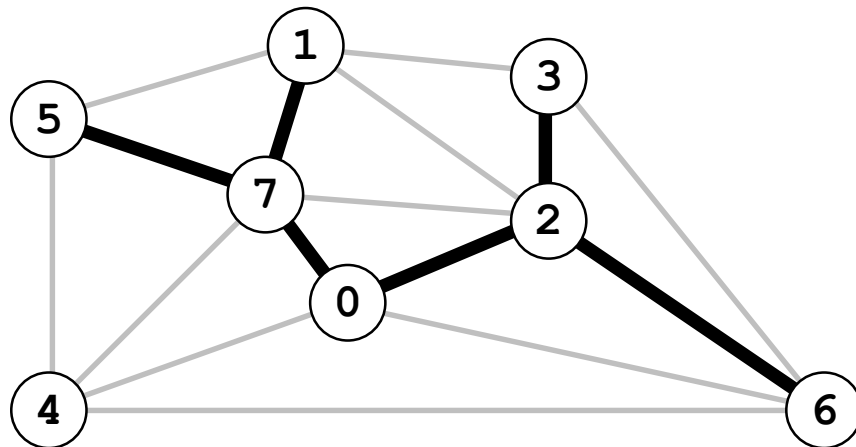
MST

0-2 5-7 6-2 0-7 2-3

الگوریتم حریمانه: اجرای نمایشی

□ الگوریتم حریمانه.

- با یال‌هایی که در ابتدا همگی خاکستری هستند شروع کن.
- هر بار یک برش بدون یال متقاطع سیاه پیدا کن، و یال با کمترین وزن آن را سیاه کن.
- عمل بالا را آن قدر تکرار کن تا $V - 1$ یال سیاه شوند.



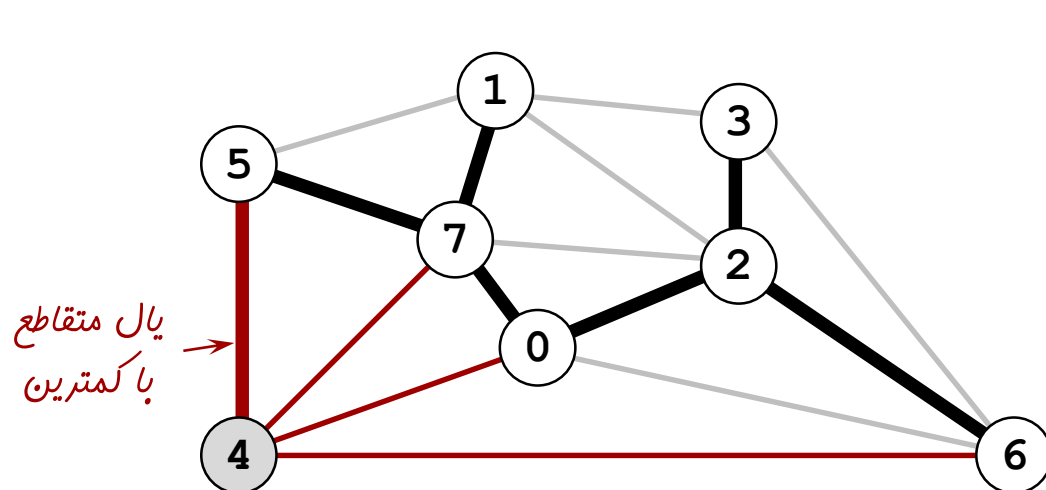
MST

0-2 5-7 6-2 0-7 2-3 1-7

الگوریتم حریمانه: اجرای نمایشی

الگوریتم حریمانه.

- با یال‌هایی که در ابتدا همگی خاکستری هستند شروع کن.
- هر بار یک برش بدون یال متقاطع سیاه پیدا کن، و یال با کمترین وزن آن را سیاه کن.
- عمل بالا را آن قدر تکرار کن تا $V - 1$ یال سیاه شوند.



یال‌های متقاطع
(مرتب شده بر اساس وزن)

↓

MST →

4-5	0.35
4-7	0.37
0-4	0.38
6-4	0.93

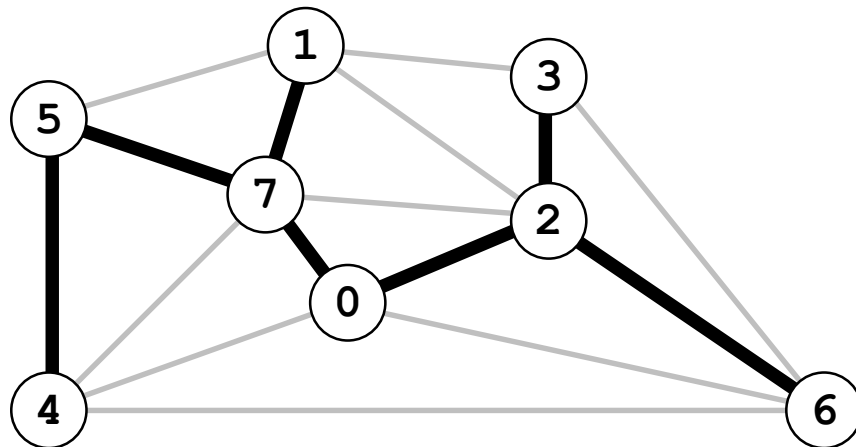
MST

0-2 5-7 6-2 0-7 2-3 1-7

الگوریتم حریصانه: اجرای نمایشی

الگوریتم حریصانه.

- با یال‌هایی که در ابتدا همگی خاکستری هستند شروع کن.
- هر بار یک برش بدون یال متقاطع سیاه پیدا کن، و یال با کمترین وزن آن را سیاه کن.
- عمل بالا را آن قدر تکرار کن تا $V - 1$ یال سیاه شوند.



MST

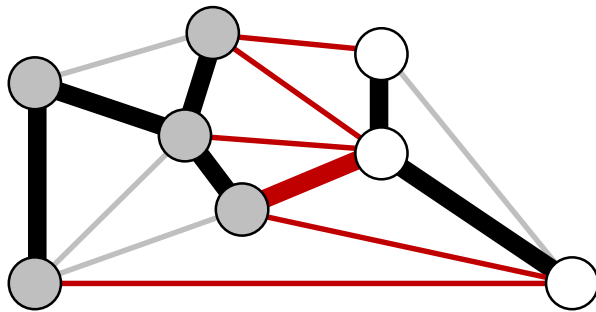
0-2 5-7 6-2 0-7 2-3 1-7 4-5

الگوریتم حریمانه: اثبات درستی

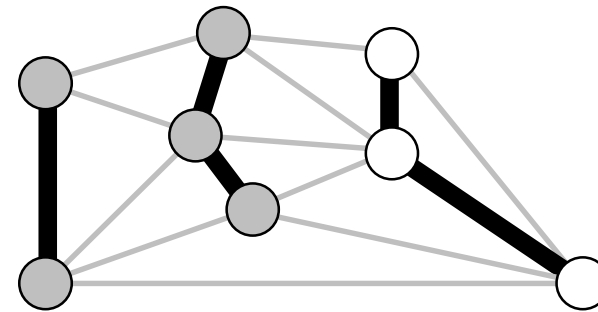
- گزاره. خروجی الگوریتم حریمانه یک درخت پوشای کمینه است.
- اثبات.

□ هر یالی که سیاه می‌شود به درخت پوشای کمینه تعلق دارد (بر اساس ویژگی برش).

□ اگر تعداد یالهای سیاه کمتر از $V - 1$ باشد، یک برش بدون یال متقاطع سیاه وجود دارد. (برشی را در نظر بگیرید که رئوس آن یک مولفه‌ی همبند تشکیل می‌دهند)



یک برش بدون یال متقاطع سیاه



تعداد یالهای سیاه کمتر از $V - 1$

الگوریتم مریمانه: پیاده سازی کارا

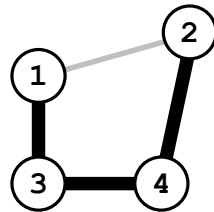
- گزاره. خروجی الگوریتم زیر یک درخت پوشای کمینه است.
 - با یالهایی که در ابتدا همگی خاکستری هستند شروع کن؛
 - هر بار یک برش بدون یال متقاطع سیاه پیدا کن، و یال با کمترین وزن آن را سیاه کن؛
 - عمل بالا را آن قدر تکرار کن تا $1 - v$ یال سیاه شوند.

- پیاده‌سازی کارا. انتخاب برش چگونه باشد؟ یال با وزن کمینه چگونه پیدا شود؟
 - مثال ۱. الگوریتم کروسکال [با ما باشید]
 - مثال ۲. الگوریتم پریم [با ما باشید]
 - مثال ۳. الگوریتم برووکا

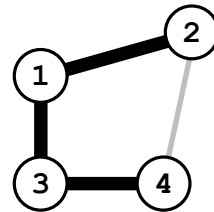
برداشتن فرضیات ساده کننده

س. اگر وزن همه یال‌ها متفاوت نباشد چه می‌شود؟

ج. الگوریتم حریصانه با وجود یال‌هایی که دارای وزن برابر هستند، هنوز به درستی کار می‌کند! (اثبات ارائه شده نیاز به اصلاح دارد)



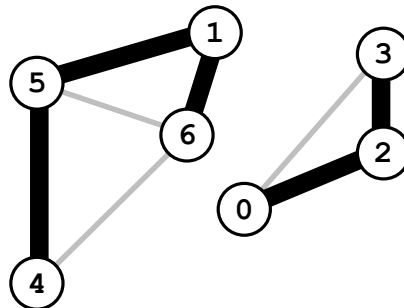
1	2	1.00
1	3	0.50
2	4	1.00
3	4	0.50



1	2	1.00
1	3	0.50
2	4	1.00
3	4	0.50

س. اگر گراف همبند نباشد چه می‌شود؟

ج. خروجی یک جنگل پوشای کمینه است = درخت پوشای کمینه برای هر مولفه.



4	5	0.61
4	6	0.62
5	6	0.88
1	5	0.11
2	3	0.35
0	3	0.60
1	6	0.10
0	2	0.22

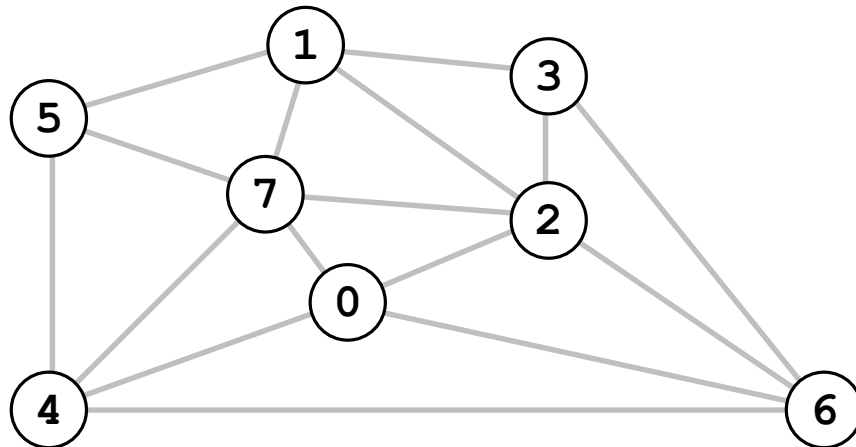
الڳوريٽه ڪروسڪال

الگوریتم کروسکال: اجرای نمایشی

□ الگوریتم کروسکال. [کروسکال، ۱۹۵۶]

□ یالها را به ترتیب صعودی وزن در نظر بگیر؛

□ کم وزن ترین یال باقیمانده را به درخت T اضافه کن مگر آن که انجام این کار باعث ایجاد دور شود.



یالهای گراف که بر اساس
وزن مرتب شده اند

0-7	0.16
2-3	0.17
1-7	0.19
0-2	0.26
5-7	0.28
1-3	0.29
1-5	0.32
2-7	0.34
4-5	0.35
1-2	0.36
4-7	0.37
0-4	0.38
6-2	0.40
3-6	0.52
6-0	0.58
6-4	0.93

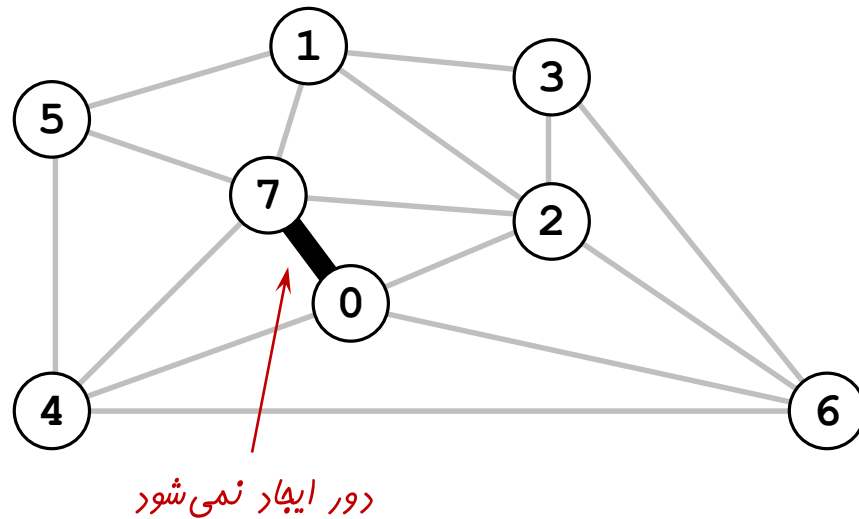
الگوریتم کروسکال: اجرای نمایشی

□ الگوریتم کروسکال. [کروسکال، ۱۹۵۶]

□ یالها را به ترتیب صعودی وزن در نظر بگیر؛

□ کم وزن ترین یال باقیمانده را به درخت T اضافه کن مگر آن که باعث ایجاد دور شود.

$MST \rightarrow 0-7 \quad 0.16$

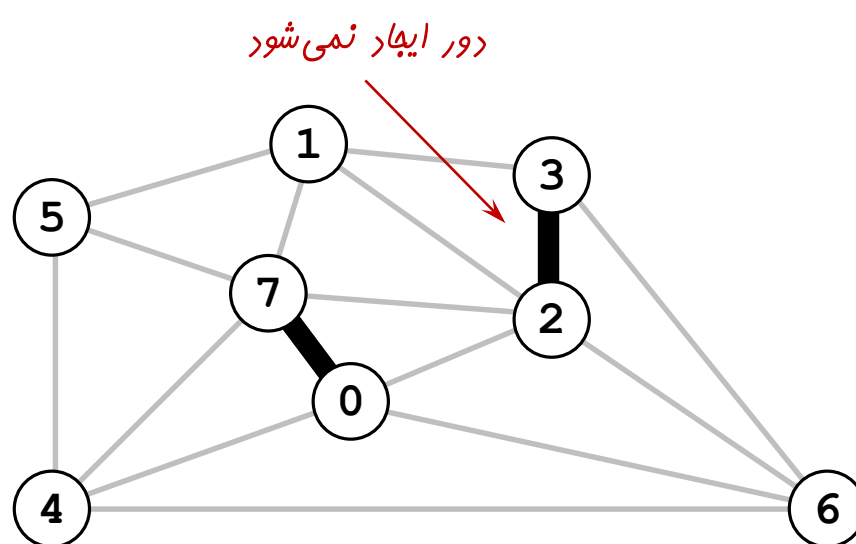


الگوریتم کروسکال: اجرای نمایشی

□ الگوریتم کروسکال. [کروسکال، ۱۹۵۶]

□ یالها را به ترتیب صعودی وزن در نظر بگیر؛

□ کم وزن ترین یال باقیمانده را به درخت T اضافه کن مگر آن که انجام این کار باعث ایجاد دور شود.



	0-7	0.16
$MST \rightarrow$	2-3	0.17

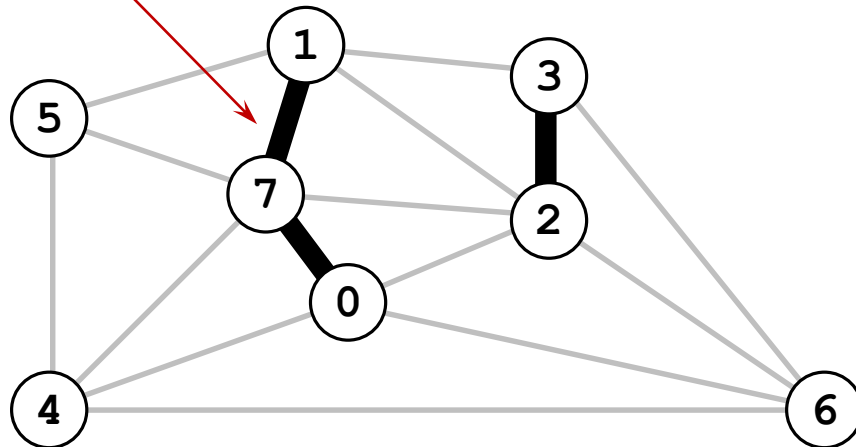
الگوریتم کروسکال: اجرای نمایشی

□ الگوریتم کروسکال. [کروسکال، ۱۹۵۶]

□ یالها را به ترتیب صعودی وزن در نظر بگیر؛

□ کم وزن ترین یال باقیمانده را به درخت T اضافه کن مگر آن که انجام این کار باعث ایجاد دور شود.

دور ایجاد نمی شود



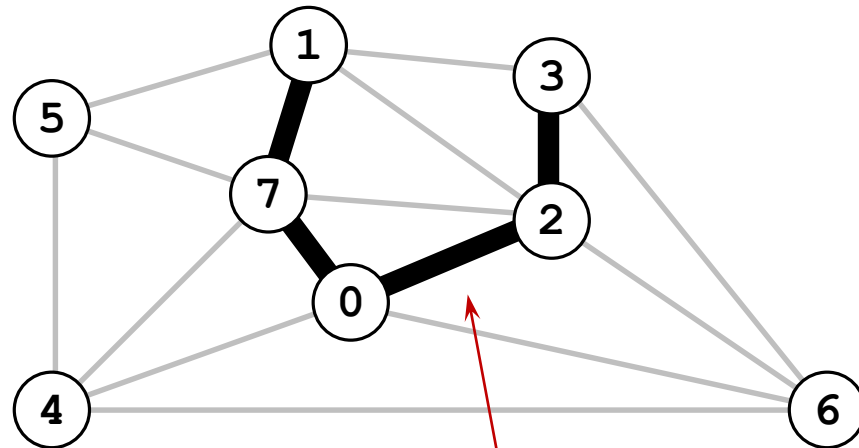
	0-7	0.16
	2-3	0.17
MST →	1-7	0.19

الگوریتم کروسکال: اجرای نمایشی

□ الگوریتم کروسکال. [کروسکال، ۱۹۵۶]

□ یالها را به ترتیب صعودی وزن در نظر بگیر؛

□ کم وزن ترین یال باقیمانده را به درخت T اضافه کن مگر آن که انجام این کار باعث ایجاد دور شود.



دور ایجاد نمی شود

0-7	0.16
2-3	0.17
1-7	0.19
0-2	0.26

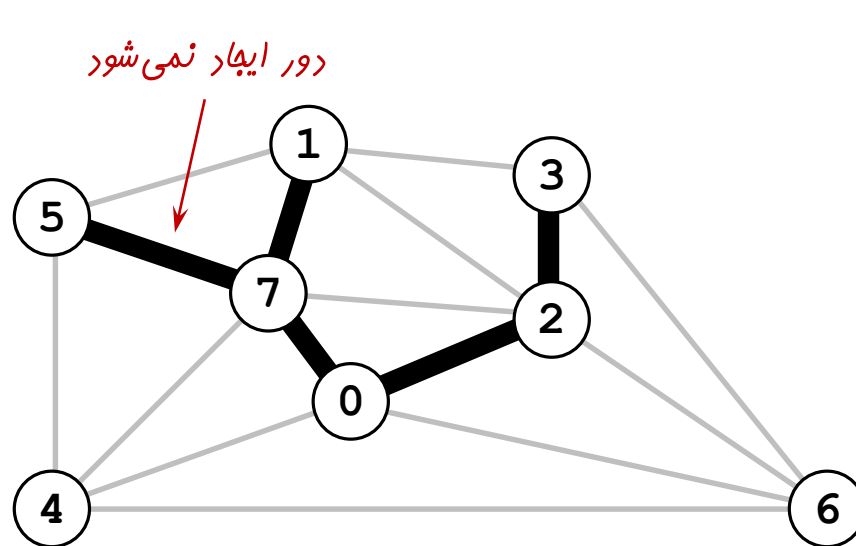
$MST \rightarrow$

الگوریتم کروسکال: اجرای نمایشی

□ الگوریتم کروسکال. [کروسکال، ۱۹۵۶]

□ یالها را به ترتیب صعودی وزن در نظر بگیر؛

□ کم وزن ترین یال باقیمانده را به درخت T اضافه کن مگر آن که انجام این کار باعث ایجاد دور شود.



0-7	0.16
2-3	0.17
1-7	0.19
0-2	0.26
5-7	0.28

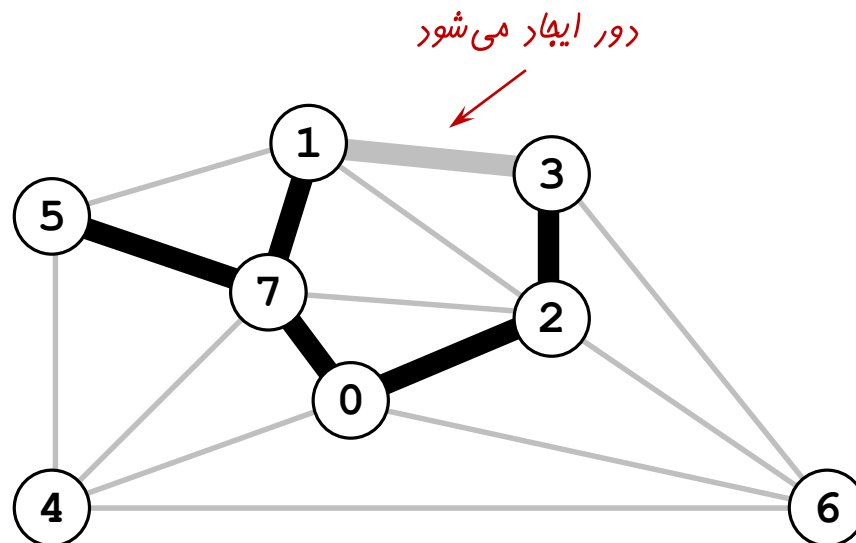
$MST \rightarrow$

الگوریتم کروسکال: اجرای نمایشی

□ الگوریتم کروسکال. [کروسکال، ۱۹۵۶]

□ یالها را به ترتیب صعودی وزن در نظر بگیر؛

□ کم وزن ترین یال باقیمانده را به درخت T اضافه کن مگر آن که انجام این کار باعث ایجاد دور شود.



0-7	0.16
2-3	0.17
1-7	0.19
0-2	0.26
5-7	0.28
1-3	0.29

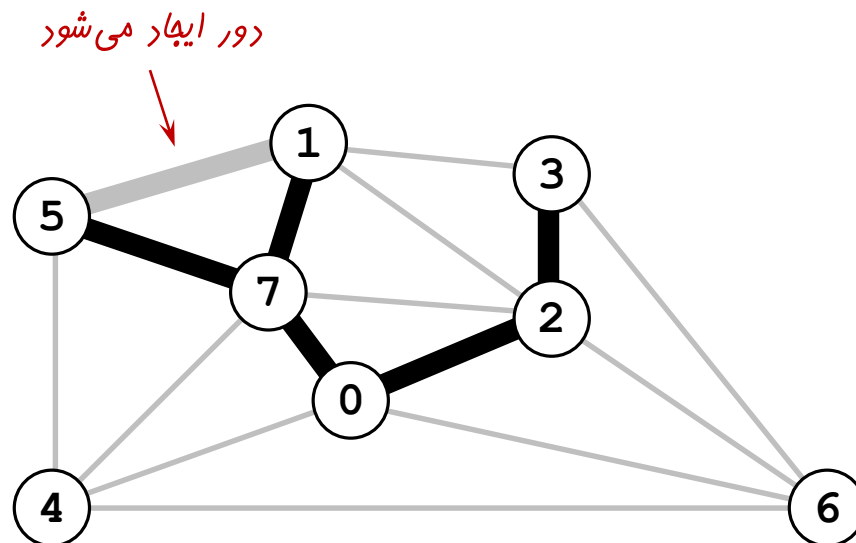
→ در **MST** نیست

الگوریتم کروسکال: اجرای نمایشی

□ الگوریتم کروسکال. [کروسکال، ۱۹۵۶]

□ یالها را به ترتیب صعودی وزن در نظر بگیر؛

□ کم وزن ترین یال باقیمانده را به درخت T اضافه کن مگر آن که انجام این کار باعث ایجاد دور شود.



0-7	0.16
2-3	0.17
1-7	0.19
0-2	0.26
5-7	0.28
1-3	0.29
1-5	0.32

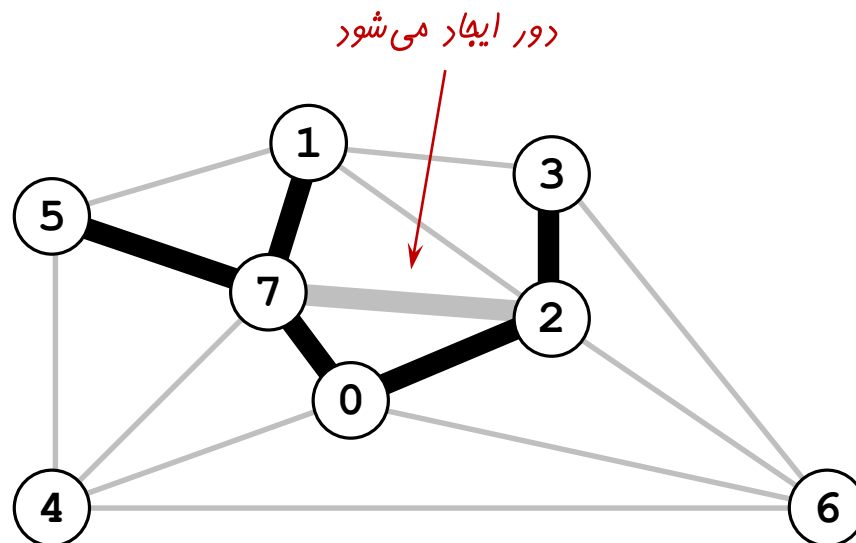
→ در MST نیست

الگوریتم کروسکال: اجرای نمایشی

□ الگوریتم کروسکال. [کروسکال، ۱۹۵۶]

□ یالها را به ترتیب صعودی وزن در نظر بگیر؛

□ کم وزن ترین یال باقیمانده را به درخت T اضافه کن مگر آن که باعث ایجاد دور شود.



0-7	0.16
2-3	0.17
1-7	0.19
0-2	0.26
5-7	0.28
1-3	0.29
1-5	0.32
2-7	0.34

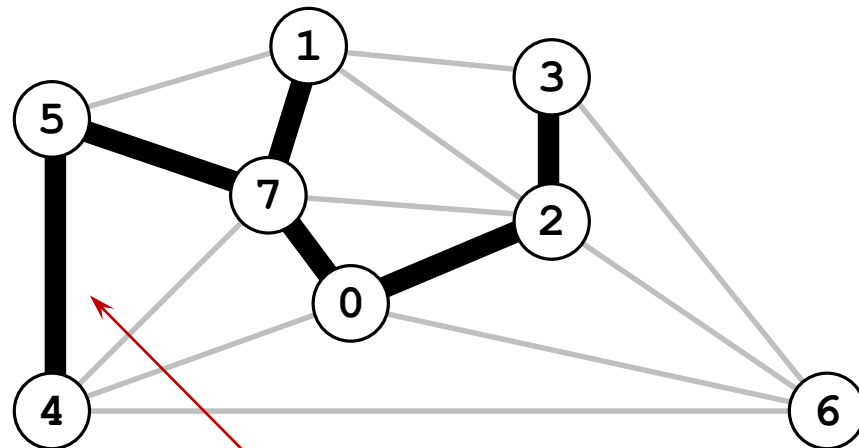
→ در MST نیست

الگوریتم کروسکال: اجرای نمایشی

□ الگوریتم کروسکال. [کروسکال، ۱۹۵۶]

□ یالها را به ترتیب صعودی وزن در نظر بگیر؛

□ کم وزن ترین یال باقیمانده را به درخت T اضافه کن مگر آن که انجام این کار باعث ایجاد دور شود.



دور ایجاد نمی شود

0-7 0.16

2-3 0.17

1-7 0.19

0-2 0.26

5-7 0.28

1-3 0.29

1-5 0.32

2-7 0.34

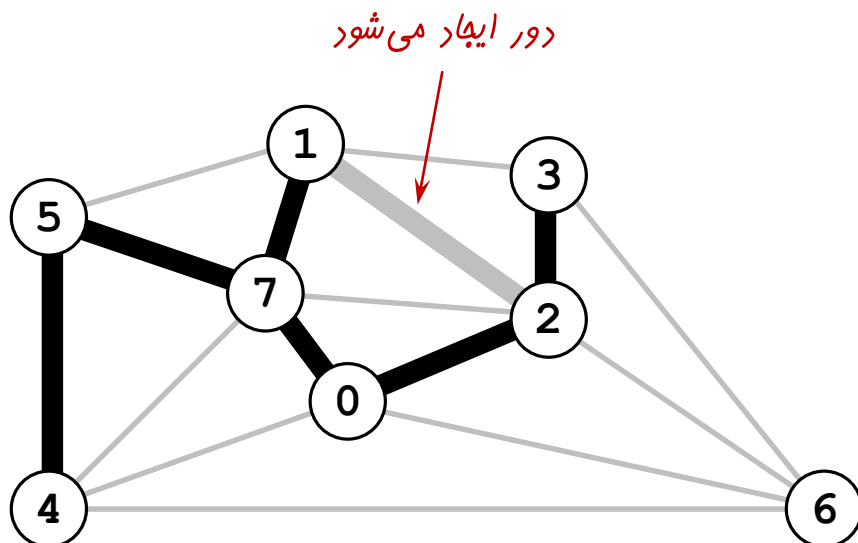
MST → 4-5 0.35

الگوریتم کروسکال: اجرای نمایشی

□ الگوریتم کروسکال. [کروسکال، ۱۹۵۶]

□ یالها را به ترتیب صعودی وزن در نظر بگیر؛

□ کم وزن ترین یال باقیمانده را به درخت T اضافه کن مگر آن که انجام این کار باعث ایجاد دور شود.



0-7 0.16

2-3 0.17

1-7 0.19

0-2 0.26

5-7 0.28

1-3 0.29

1-5 0.32

2-7 0.34

4-5 0.35

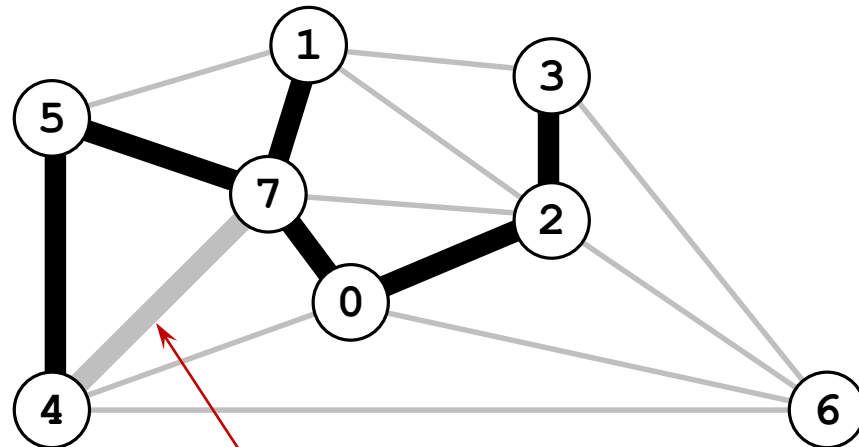
→ در MST نیست 1-2 0.36

الگوریتم کروسکال: اجرای نمایشی

□ الگوریتم کروسکال. [کروسکال، ۱۹۵۶]

□ یالها را به ترتیب صعودی وزن در نظر بگیر؛

□ کم وزن ترین یال باقیمانده را به درخت T اضافه کن مگر آن که انجام این کار باعث ایجاد دور شود.



دور ایجاد می شود

0-7	0.16
2-3	0.17
1-7	0.19
0-2	0.26
5-7	0.28
1-3	0.29
1-5	0.32
2-7	0.34
4-5	0.35
1-2	0.36
4-7	0.37

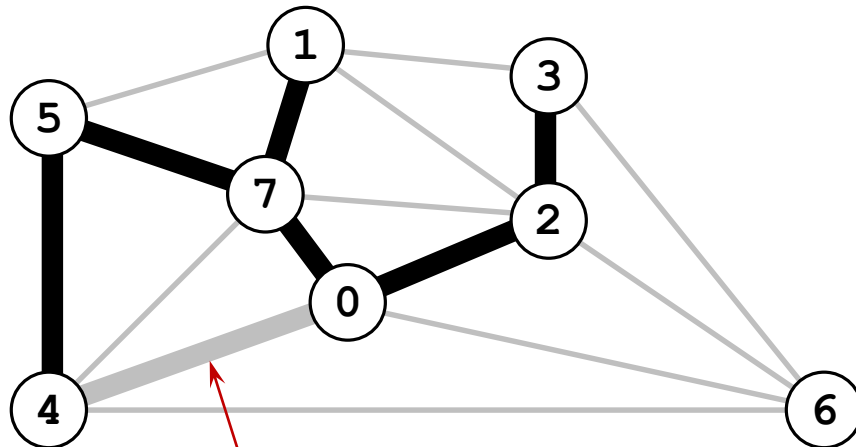
→ در MST نیست

الگوریتم کروسکال: اجرای نمایشی

□ الگوریتم کروسکال. [کروسکال، ۱۹۵۶]

□ یالها را به ترتیب صعودی وزن در نظر بگیر؛

□ کم وزن ترین یال باقیمانده را به درخت T اضافه کن مگر آن که انجام این کار باعث ایجاد دور شود.



دور ایجاد می شود

0-7	0.16
2-3	0.17
1-7	0.19
0-2	0.26
5-7	0.28
1-3	0.29
1-5	0.32
2-7	0.34
4-5	0.35
1-2	0.36
4-7	0.37
0-4	0.38

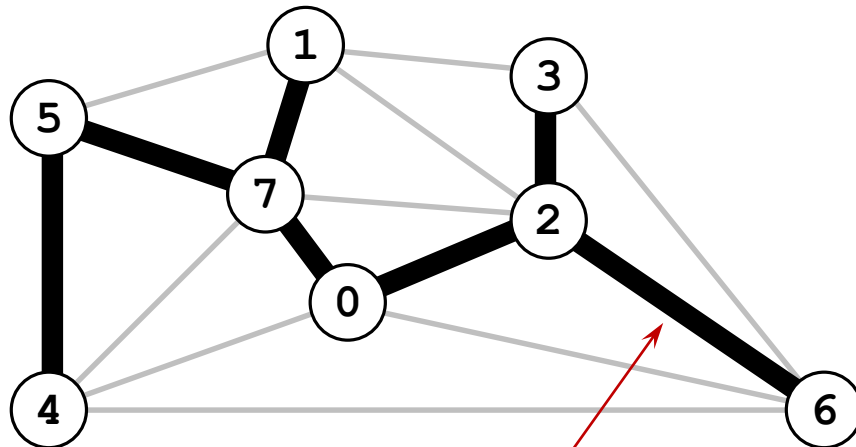
→ در MST نیست

الگوریتم کروسکال: اجرای نمایشی

□ الگوریتم کروسکال. [کروسکال، ۱۹۵۶]

□ یالها را به ترتیب صعودی وزن در نظر بگیر؛

□ کم وزن ترین یال باقیمانده را به درخت T اضافه کن مگر آن که انجام این کار باعث ایجاد دور شود.



دور ایجاد نمی شود

0-7	0.16
2-3	0.17
1-7	0.19
0-2	0.26
5-7	0.28
1-3	0.29
1-5	0.32
2-7	0.34
4-5	0.35
1-2	0.36
4-7	0.37
0-4	0.38
6-2	0.40

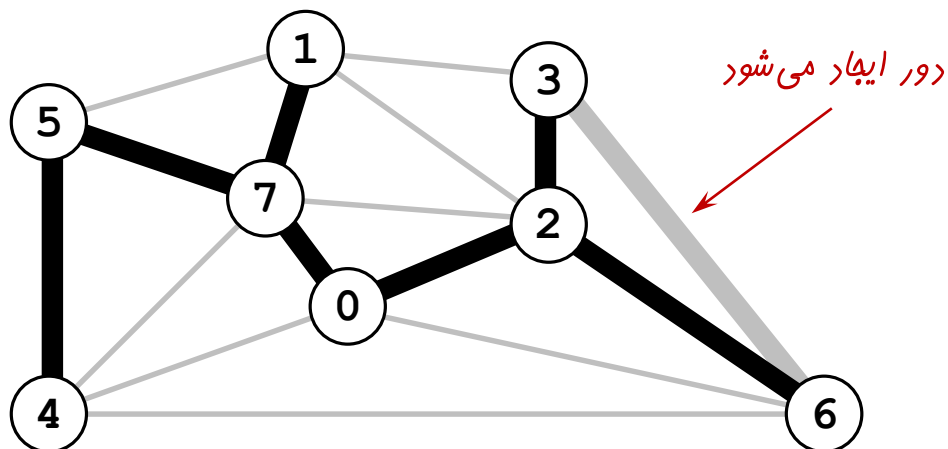
MST \rightarrow

الگوریتم کروسکال: اجرای نمایشی

□ الگوریتم کروسکال. [کروسکال، ۱۹۵۶]

□ یالها را به ترتیب صعودی وزن در نظر بگیر؛

□ کم وزن ترین یال باقیمانده را به درخت T اضافه کن مگر آن که انجام این کار باعث ایجاد دور شود.



0-7	0.16
2-3	0.17
1-7	0.19
0-2	0.26
5-7	0.28
1-3	0.29
1-5	0.32
2-7	0.34
4-5	0.35
1-2	0.36
4-7	0.37
0-4	0.38
6-2	0.40
3-6	0.52

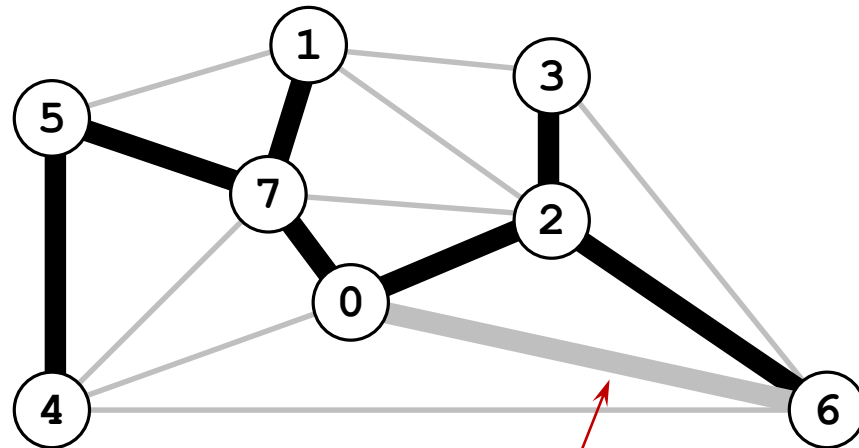
→ در MST نیست

الگوریتم کروسکال: اجرای نمایشی

□ الگوریتم کروسکال. [کروسکال، ۱۹۵۶]

□ یالها را به ترتیب صعودی وزن در نظر بگیر؛

□ کم وزن ترین یال باقیمانده را به درخت T اضافه کن مگر آن که باعث ایجاد دور شود.



دور ایجاد می شود

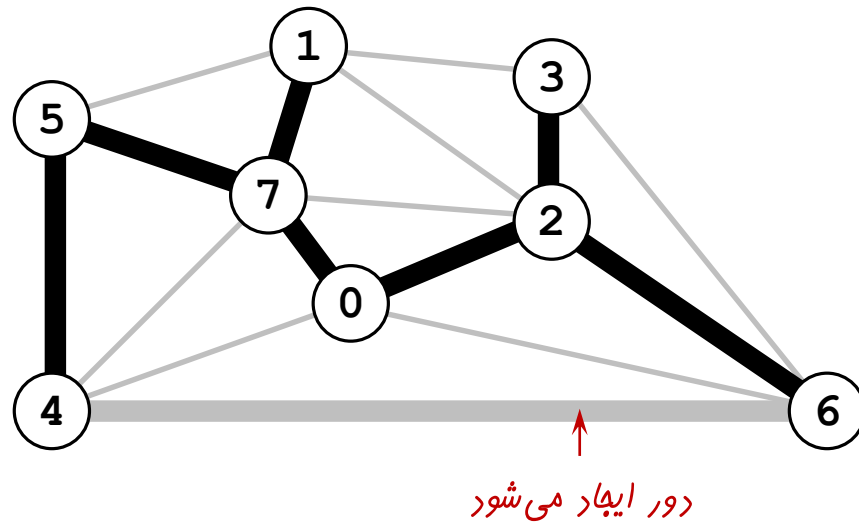
0-7	0.16
2-3	0.17
1-7	0.19
0-2	0.26
5-7	0.28
1-3	0.29
1-5	0.32
2-7	0.34
4-5	0.35
1-2	0.36
4-7	0.37
0-4	0.38
6-2	0.40
3-6	0.52
6-0	0.58

→ در MST نیست

الگوریتم کروسکال: اجرای نمایشی

□ الگوریتم کروسکال. [کروسکال، ۱۹۵۶]

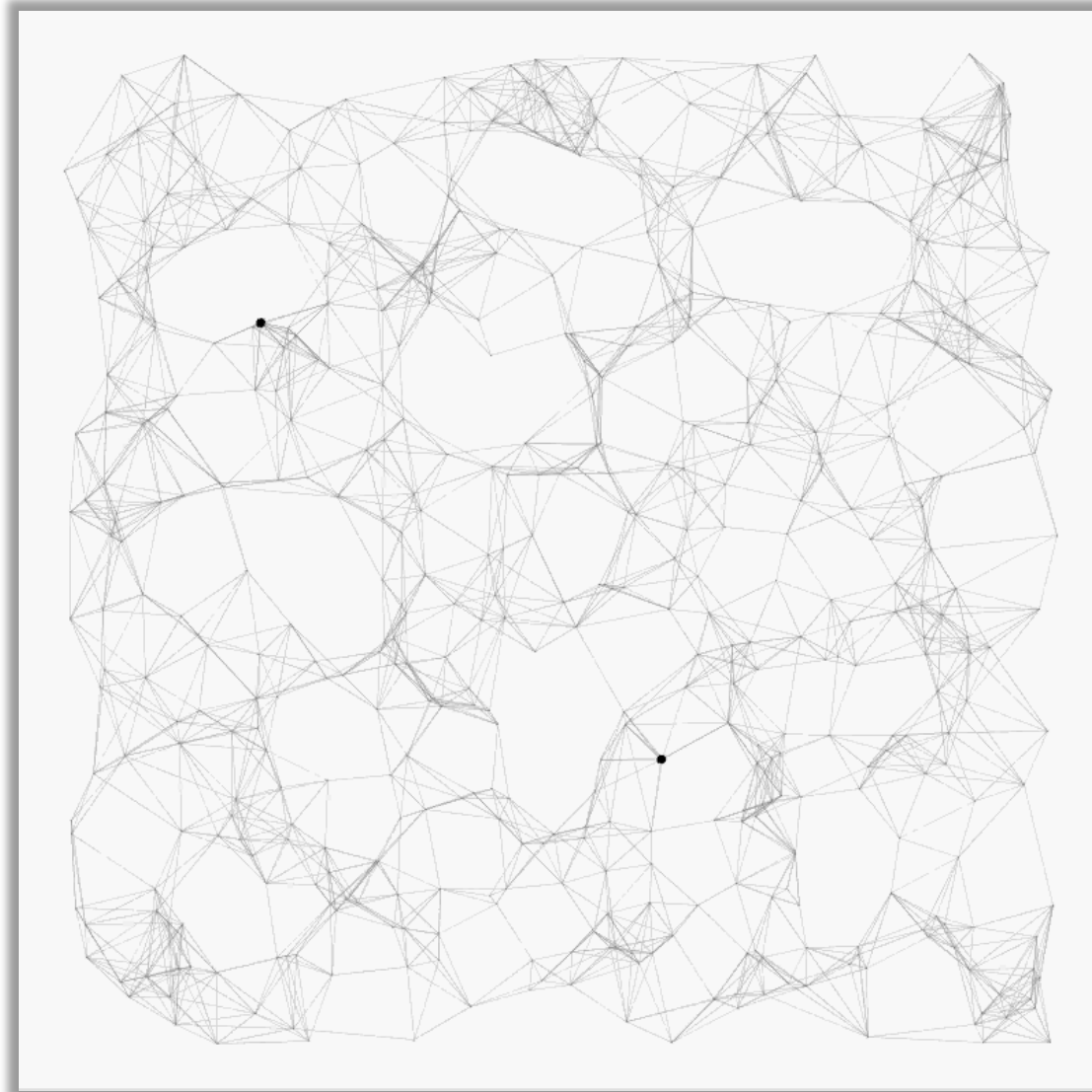
- یالها را به ترتیب صعودی وزن در نظر بگیر؛
- کم وزن ترین یال باقیمانده را به درخت T اضافه کن مگر آن که انجام این کار باعث ایجاد دور شود.



0-7	0.16
2-3	0.17
1-7	0.19
0-2	0.26
5-7	0.28
1-3	0.29
1-5	0.32
2-7	0.34
4-5	0.35
1-2	0.36
4-7	0.37
0-4	0.38
6-2	0.40
3-6	0.52
6-0	0.58
6-4	0.93

→ در **MST** نیست

الگوریتم کروسکال: اجرای نمایشی



الگوریتم کروسکال: چالش پیاده‌سازی

□ چالش. آیا افزودن یال $v-w$ به درخت T باعث ایجاد دور می‌شود؟

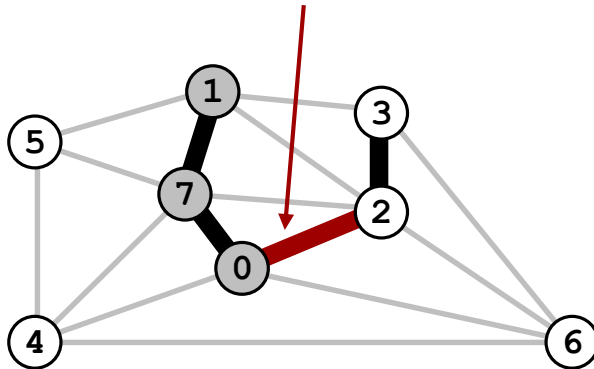
□ درجه سختی؟

- $E + V$
- V
- $\log V$
- $\log^* V$
- 1

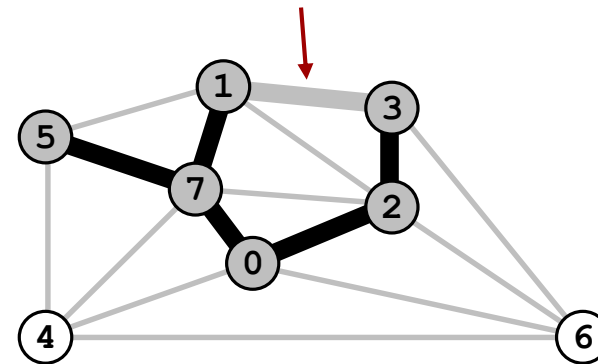
با شروع از رأس v الگوریتم DFS را اجرا کن، بررسی کن آیا رأس w قابل دسترسی است

با استفاده از سافتمان داده مجموعه های مبدا!

این یال را به درخت اضافه کن



افزودن این یال به درخت باعث ایجاد دور می‌شود

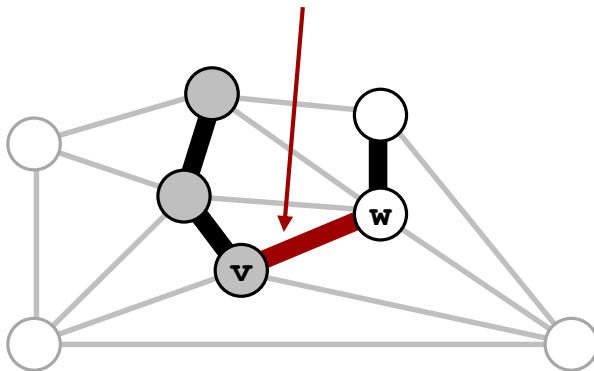


الگوریتم کروسکال: چالش پیاده‌سازی

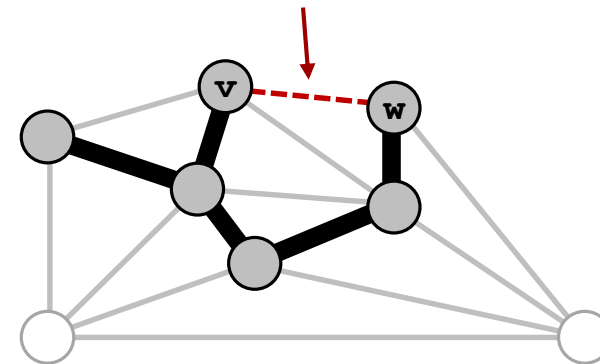
۶۱

- چالش. آیا افزودن یال $v-w$ به درخت T باعث ایجاد دور می‌شود؟
- راه حل کارا. استفاده از ساختمان داده‌ی مجموعه‌های مجزا.
- هر مولفه‌ی همبند در T را در یک مجموعه‌ی مجزا نگهداری کن؛
- اگر دو رأس v و w در یک مجموعه باشند، آنگاه افزودن یال $v-w$ باعث ایجاد دور می‌شود؛
- برای افزودن یال $v-w$ به T ، مجموعه‌های شامل دو رأس v و w را با یکدیگر ادغام کن.

این یال را به درخت اضافه کن



افزودن این یال به درخت باعث ایجاد دور می‌شود



الگوریتم کروسکال: پیاده‌سازی در جاوا

۶۲

```
public class KruskalMST {
    private Queue<Edge> mst = new Queue<Edge>();

    public KruskalMST (EdgeWeightedGraph G) {
        MinPQ<Edge> pq = new MinPQ<Edge>();
        for (Edge e : G.edges())
            pq.insert(e);

        UF uf = new UF(G.V());
        while (!pq.isEmpty() && mst.size() < G.V() - 1) {
            Edge e = pq.delMin();
            int v = e.either(), w = e.other(v);
            if (!uf.connected(v, w))
            {
                uf.union(v, w);
                mst.enqueue(e);
            }
        }
    }

    public Iterable<Edge> edges() { return mst; }
}
```

الگوریتم کروسکال: زمان اجرا

۶۳

□ گزاره. الگوریتم کروسکال در بدترین حالت درخت پوشای کمینه را در زمانی متناسب با $E \log E$ محاسبه می کند.

□ اثبات.

عمل	فراوانی	زمان هر اجرا
ایجاد صف اولویت	1	E
حذف کوچک ترین	E	$\log E$
اجتماع	V	$\log^* V$
بررسی متصل بودن	E	$\log^* V$

یادآوری: در دنیای واقعی $\log^* V \leq 5$

□ توجه. اگر یالها از قبل مرتب باشند، نرخ رشد برابر با $E \log^* V$ خواهد بود.

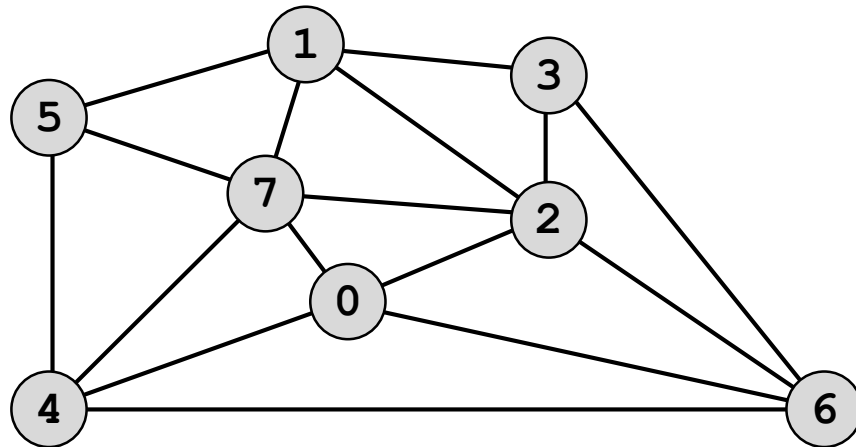
الگوریتمہ پریمہ

الگوریتم پریم: اجرای نمایشی

□ الگوریتم پریم. [یارنیک ۱۹۳۰، دیکسترا ۱۹۵۷، پریم ۱۹۵۹]

□ با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛

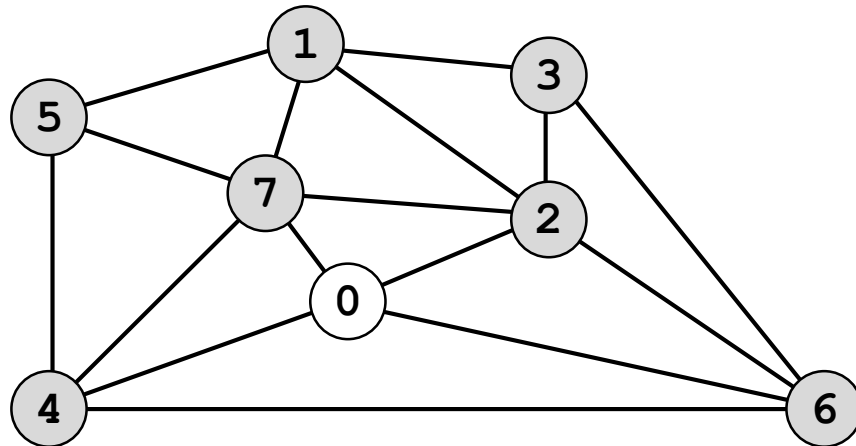
□ در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن.



0-7	0.16
2-3	0.17
1-7	0.19
0-2	0.26
5-7	0.28
1-3	0.29
1-5	0.32
2-7	0.34
4-5	0.35
1-2	0.36
4-7	0.37
0-4	0.38
6-2	0.40
3-6	0.52
6-0	0.58
6-4	0.93

الگوریتم پریم: اجرای نمایشی

- الگوریتم پریم. [یارنیک ۱۹۳۰، دیکسترا ۱۹۵۷، پریم ۱۹۵۹]
- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن.



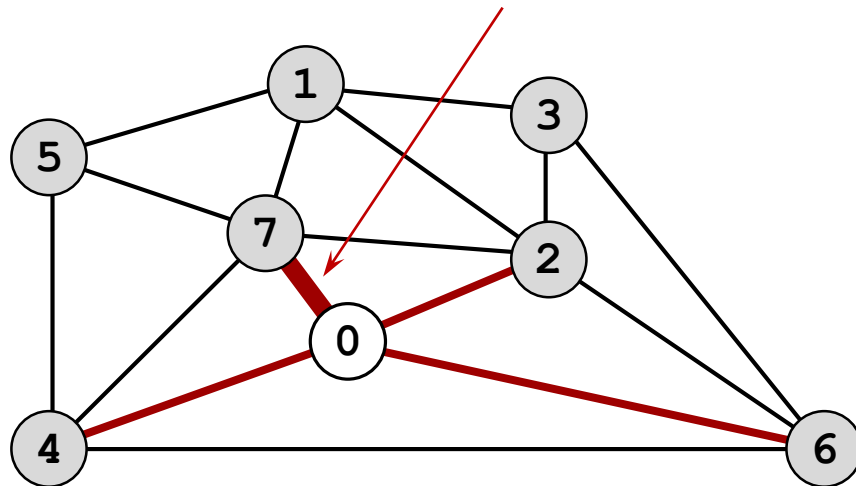
الگوریتم پریم: اجرای نمایشی

□ الگوریتم پریم. [یارنیک ۱۹۳۰، دیکسترا ۱۹۵۷، پریم ۱۹۵۹]

□ با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛

□ در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن.

یال با کمترین وزن

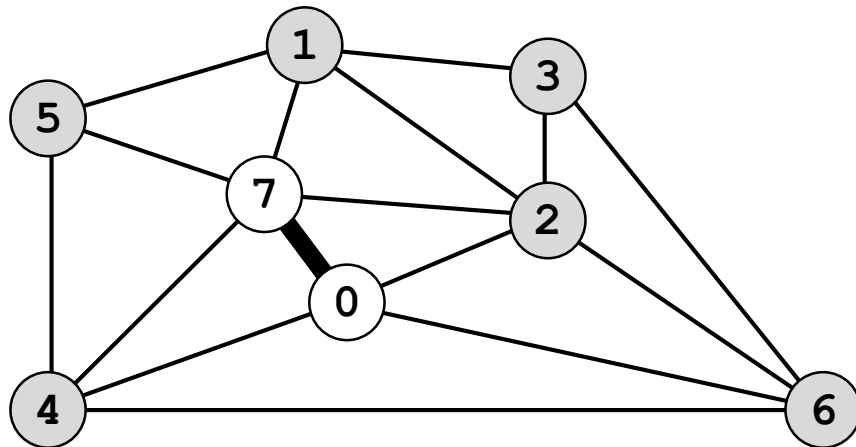


یالهایی که دقیقاً یک رأسشان در T است

MST در	→	0-7	0.16
		0-2	0.26
		0-4	0.38
		6-0	0.58

الگوریتم پریم: اجرای نمایشی

- الگوریتم پریم. [یارنیک ۱۹۳۰، دیکسترا ۱۹۵۷، پریم ۱۹۵۹]
- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن.



یال‌های MST 0-7

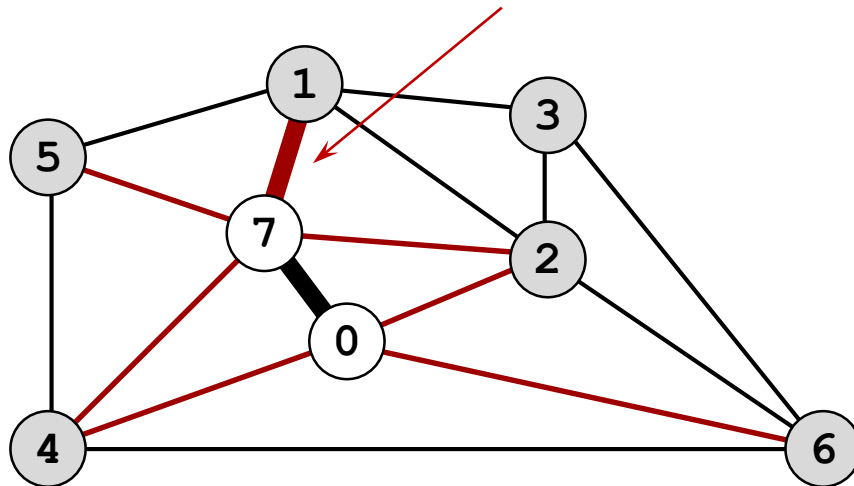
الگوریتم پریم: اجرای نمایشی

□ الگوریتم پریم. [یارنیک ۱۹۳۰، دیکسترا ۱۹۵۷، پریم ۱۹۵۹]

□ با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛

□ در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن.

یال با کمترین وزن



یالهایی که دقیقاً یک رأسشان در T است

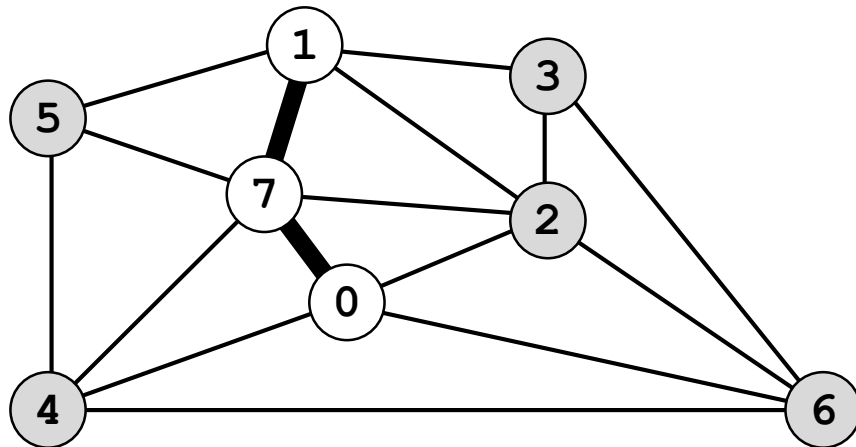
MST در	→	1-7	0.19
		0-2	0.26
		5-7	0.28
		2-7	0.34
		4-7	0.37
		0-4	0.38
		6-0	0.58

یالهای MST 0-7

الگوریتم پریم: اجرای نمایشی

۷۰

- الگوریتم پریم. [یارنیک ۱۹۳۰، دیکسترا ۱۹۵۷، پریم ۱۹۵۹]
- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن.



یال‌های MST 0-7 1-7

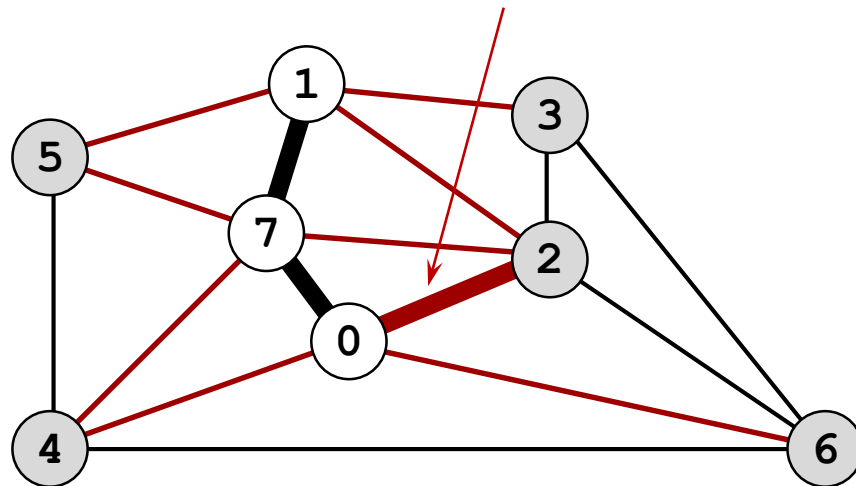
الگوریتم پریم: اجرای نمایشی

□ الگوریتم پریم. [یارنیک ۱۹۳۰، دیکسترا ۱۹۵۷، پریم ۱۹۵۹]

□ با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛

□ در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن.

یال با کمترین وزن



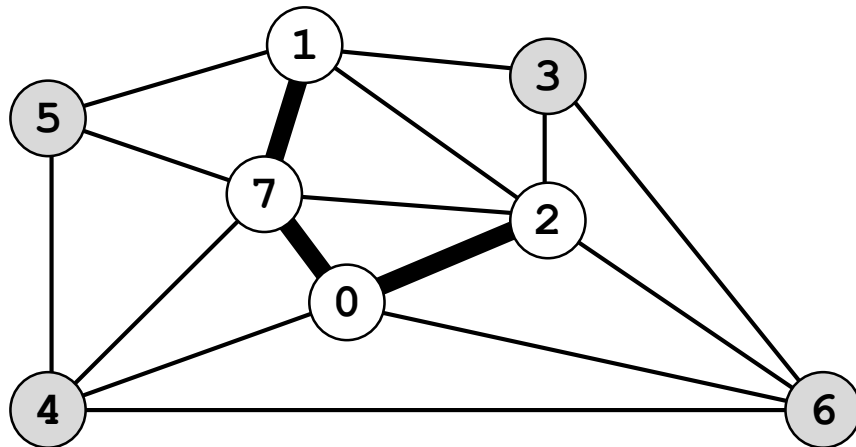
یالهایی که دقیقاً یک رأسشان در T است

MST در	→	0-2	0.26
		5-7	0.28
		1-3	0.29
		1-5	0.32
		2-7	0.34
		1-2	0.36
		4-7	0.37
		0-4	0.38
		6-0	0.58

یالهای MST 0-7 1-7

الگوریتم پریم: اجرای نمایشی

- الگوریتم پریم. [یارنیک ۱۹۳۰، دیکسترا ۱۹۵۷، پریم ۱۹۵۹]
- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن.



یال‌های MST 0-7 1-7 0-2

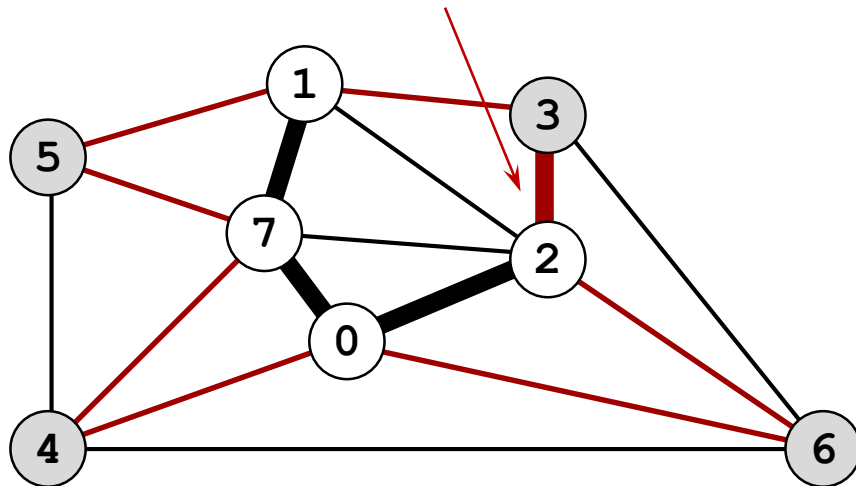
الگوریتم پریم: اجرای نمایشی

□ الگوریتم پریم. [یارنیک ۱۹۳۰، دیکسترا ۱۹۵۷، پریم ۱۹۵۹]

□ با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛

□ در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن.

یال با کمترین وزن



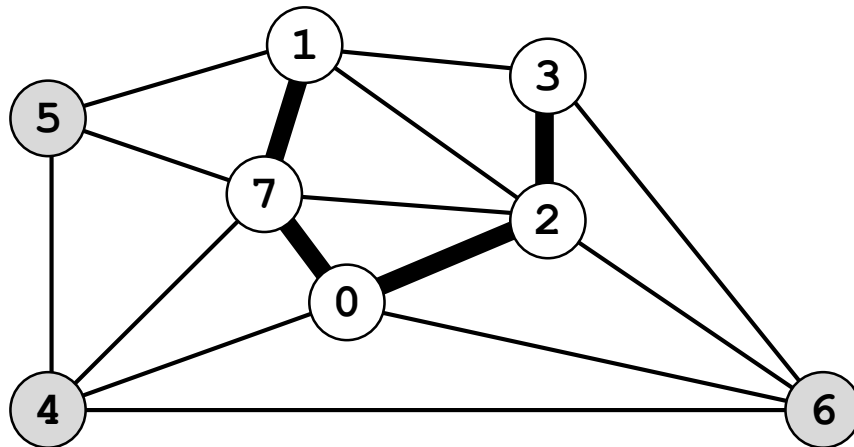
یالهایی که دقیقاً یک رأسشان در T است

MST در	→	Edge	Weight
		2-3	0.17
		5-7	0.28
		1-3	0.29
		1-5	0.32
		4-7	0.37
		0-4	0.38
		6-2	0.40
		6-0	0.58

MST یالهای 0-7 1-7 0-2

الگوریتم پریم: اجرای نمایشی

- الگوریتم پریم. [یارنیک ۱۹۳۰، دیکسترا ۱۹۵۷، پریم ۱۹۵۹]
- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن.



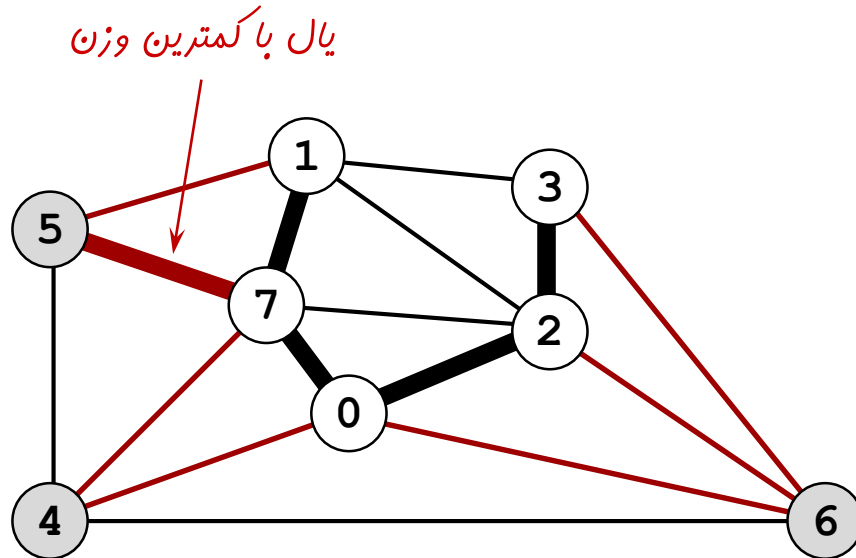
یال‌های MST 0-7 1-7 0-2 2-3

الگوریتم پریم: اجرای نمایشی

□ الگوریتم پریم. [یارنیک ۱۹۳۰، دیکسترا ۱۹۵۷، پریم ۱۹۵۹]

□ با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛

□ در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن.



یالهایی که دقیقاً یک رأسشان در T است

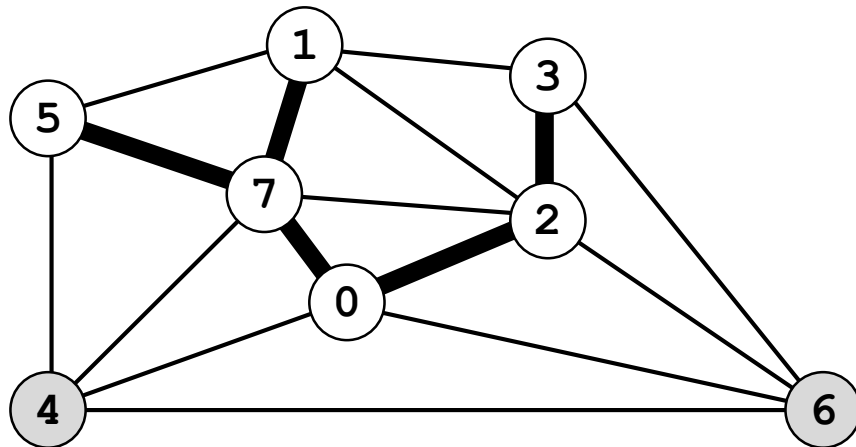
MST در →

5-7	0.28
1-5	0.32
4-7	0.37
0-4	0.38
6-2	0.40
3-6	0.52
6-0	0.58

یالهای MST 0-7 1-7 0-2 2-3

الگوریتم پریم: اجرای نمایشی

- الگوریتم پریم. [یارنیک ۱۹۳۰، دیکسترا ۱۹۵۷، پریم ۱۹۵۹]
- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن.

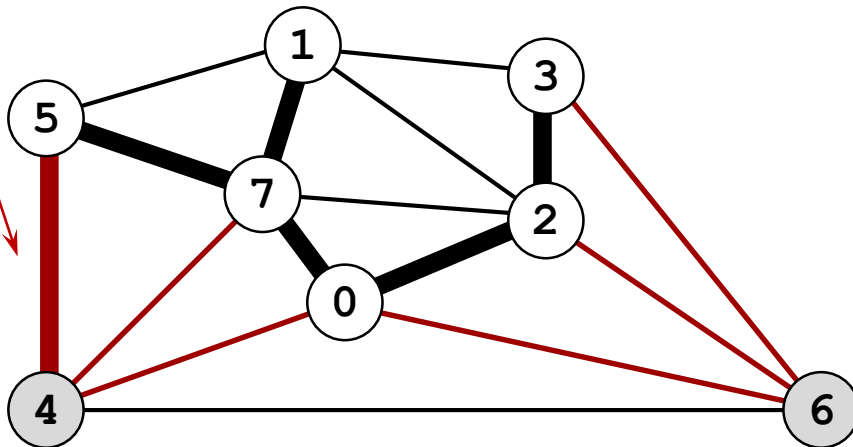


یال‌های MST 0-7 1-7 0-2 2-3 5-7

الگوریتم پریم: اجرای نمایشی

- الگوریتم پریم. [یارنیک ۱۹۳۰، دیکسترا ۱۹۵۷، پریم ۱۹۵۹]
- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن.

یال با کمترین وزن



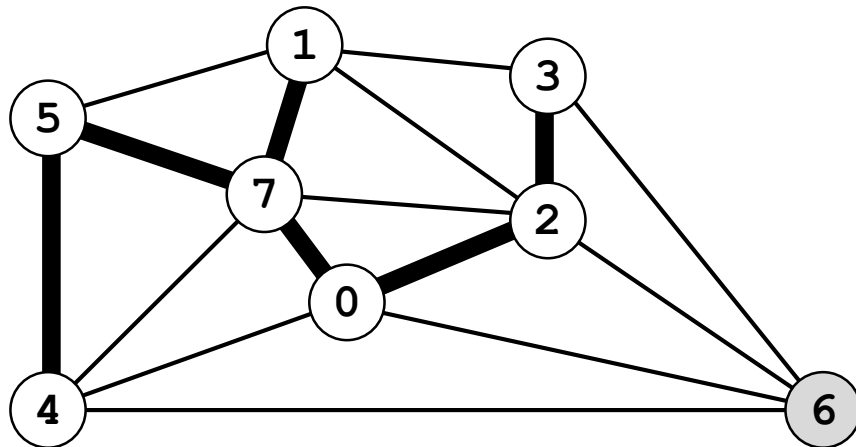
یالهایی که دقیقاً یک رأسشان در T است

MST در	→	4-5	0.35
		4-7	0.37
		0-4	0.38
		6-2	0.40
		3-6	0.52
		6-0	0.58

MST یالهای 0-7 1-7 0-2 2-3 5-7

الگوریتم پریم: اجرای نمایشی

- الگوریتم پریم. [یارنیک ۱۹۳۰، دیکسترا ۱۹۵۷، پریم ۱۹۵۹]
- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن.



یال‌های MST 0-7 1-7 0-2 2-3 5-7 4-5

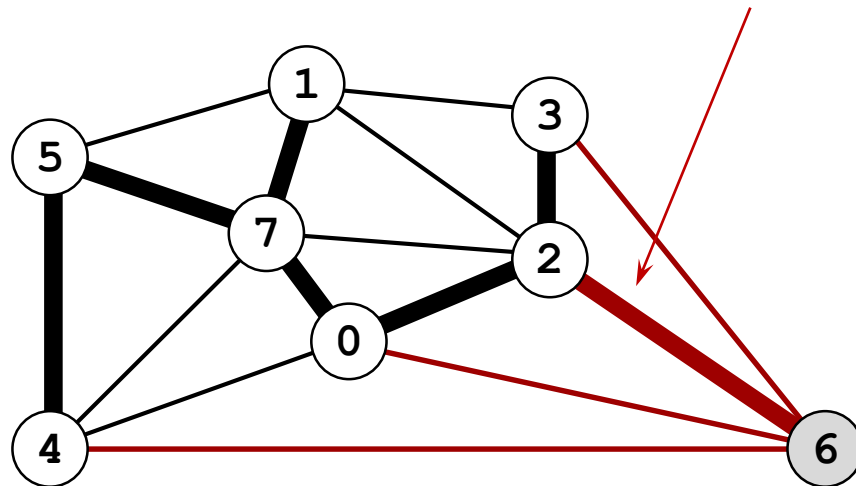
الگوریتم پریم: اجرای نمایشی

□ الگوریتم پریم. [یارنیک ۱۹۳۰، دیکسترا ۱۹۵۷، پریم ۱۹۵۹]

□ با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛

□ در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن.

یال با کمترین وزن



یال‌هایی که دقیقاً یک رأسشان در T است

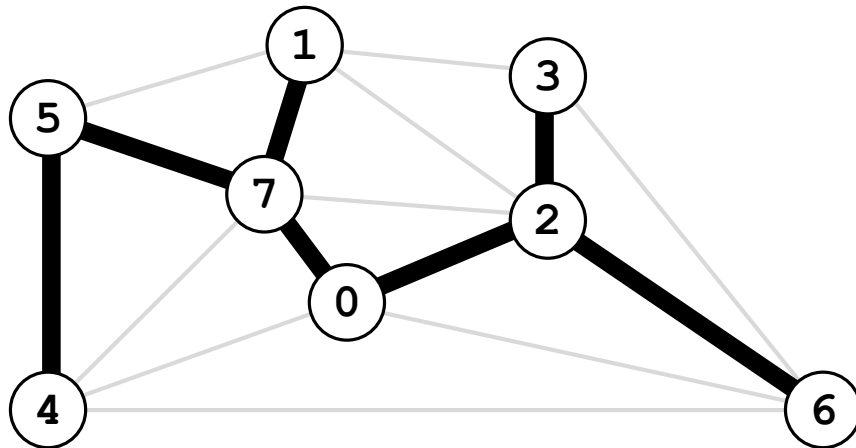
MST در →

6-2	0.40
3-6	0.52
6-0	0.58
6-4	0.93

MST یال‌های 0-7 1-7 0-2 2-3 5-7 4-5

الگوریتم پریم: اجرای نمایشی

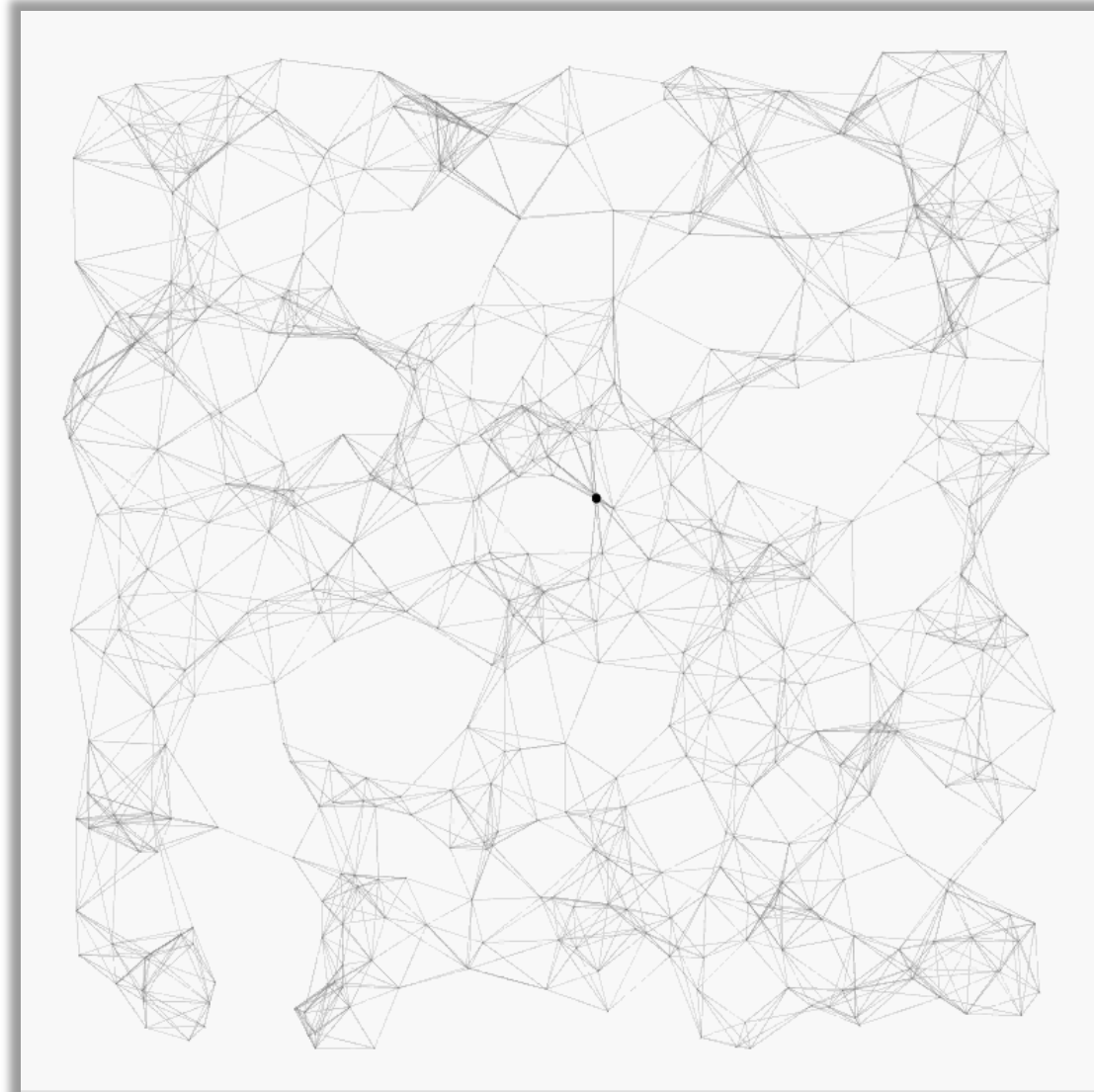
- الگوریتم پریم. [یارنیک ۱۹۳۰، دیکسترا ۱۹۵۷، پریم ۱۹۵۹]
- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن.



یال‌های MST

0-7 1-7 0-2 2-3 5-7 4-5 6-2

الگوریتم پریم: اجرا



الگوریتم پریم: اثبات درستی

□ گزاره. [یارنیک ۱۹۳۰، دیکسترا ۱۹۵۷، پریم ۱۹۵۹]

خروجی الگوریتم پریم یک درخت پوشای کمینه است.

□ اثبات. الگوریتم پریم یک حالت خاص از الگوریتم حریصانه‌ی محاسبه MST است.

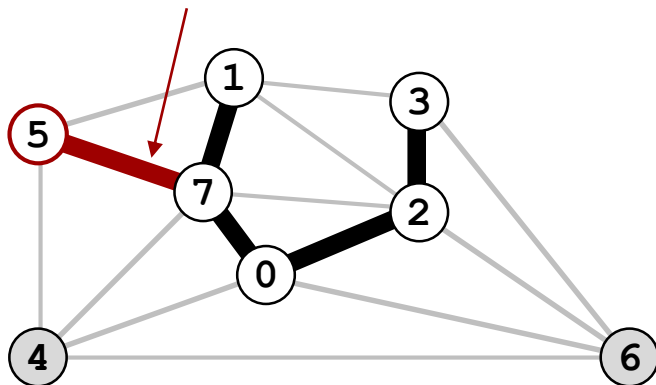
□ فرض کنید e یالی باشد که یک رأس از درخت را به یک رأس دیگر که به درخت تعلق ندارد متصل می‌کند.

□ برش = مجموعه رئوس درخت.

□ هیچ یال متقاطعی سیاه نیست.

□ وزن هیچ یال متقاطعی از e کمتر نیست.

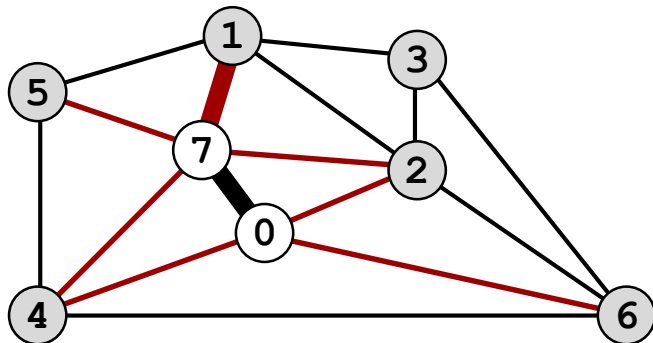
یال e به درخت اضافه می‌شود



الگوریتم پریم: چالش های پیاده سازی

- چالش. یافتن یال با کمترین وزن که دقیقاً یک سرش در T باشد.
- درجه سختی.

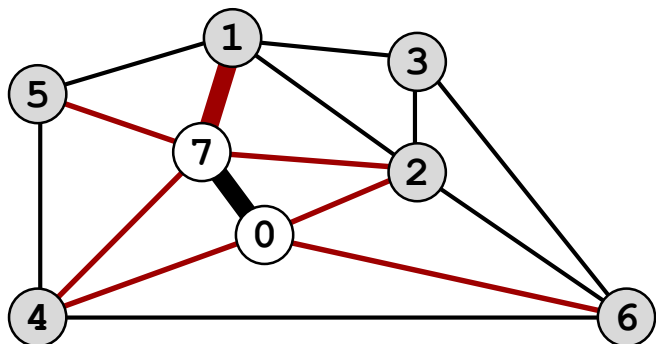
- E ← بررسی تمام یالها
- V
- $\log E$ ← استفاده از یک صف اولویت
- $\log^* E$
- 1



1-7	0.19	← یال 1-7 یال با کمترین وزن است که دقیقاً یک سر آن در T است
0-2	0.26	
5-7	0.28	
2-7	0.34	
4-7	0.37	
0-4	0.38	
6-0	0.58	

الگوریتم پریم: پیاده سازی تنبل

- چالش. یافتن یال با کمترین وزن که دقیقاً یک سر آن در T باشد.
- راه حل تنبل. **یالهایی** را که (حداقل) یک سرشان در T است، در یک صف اولویت نگهداری کن.
 - کلید = یال؛ اولویت = وزن یال.
 - به منظور تعیین یال بعدی که باید به T اضافه شود، یال با کمترین وزن را از صف اولویت حذف کن.
 - اگر هر دو سر یال حذف شده در T قرار دارد، آن را نادیده بگیر.
 - در غیر این صورت، اگر w رأسی باشد که در T نیست:
 - یالهای متلاقی با w را به صف اولویت اضافه کن (با این فرض که رأس دیگرشان در T نباشد)
 - رأس w را به T اضافه کن

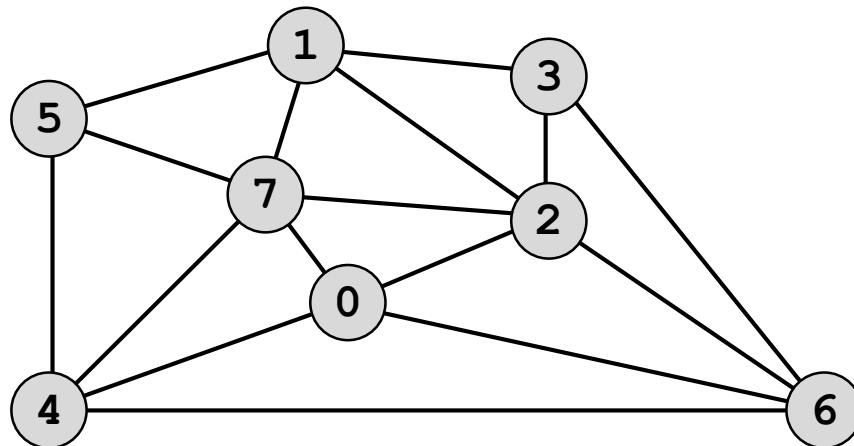


1-7	0.19	← یال 1-7 یال با کمترین وزن است که دقیقاً یک سر آن در T است
0-2	0.26	
5-7	0.28	
2-7	0.34	
4-7	0.37	
0-4	0.38	
6-0	0.58	

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.

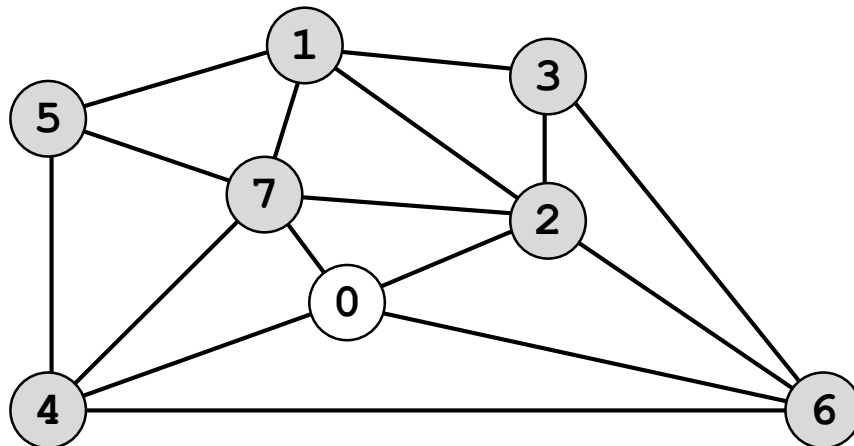


0-7	0.16
2-3	0.17
1-7	0.19
0-2	0.26
5-7	0.28
1-3	0.29
1-5	0.32
2-7	0.34
4-5	0.35
1-2	0.36
4-7	0.37
0-4	0.38
6-2	0.40
3-6	0.52
6-0	0.58
6-4	0.93

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

□ الگوریتم پریم.

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.

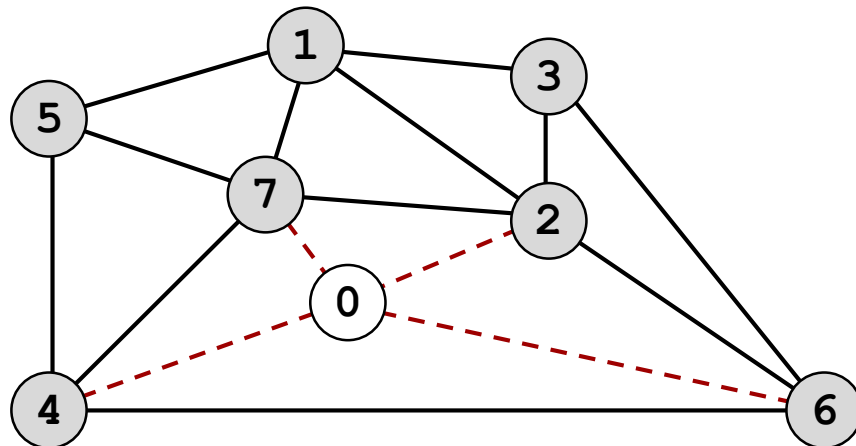


الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.

تمام یال‌های متلاقی با رأس 0 را به صف اولویت اضافه کن



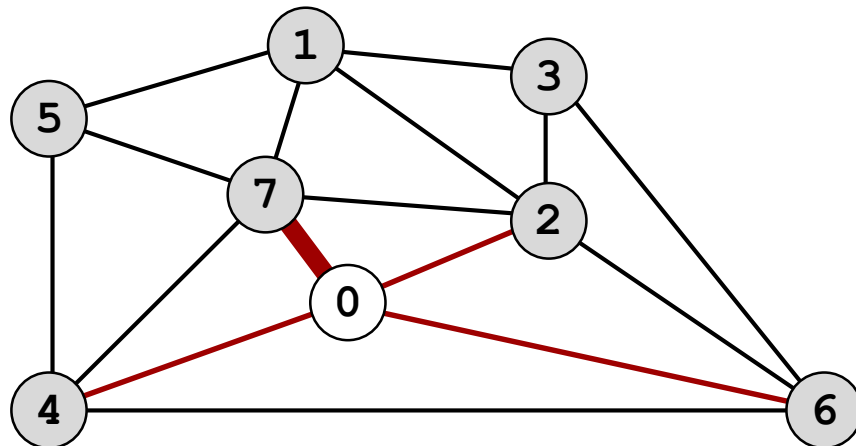
یال‌های موجود	
در صف اولویت	
* 0-7	0.16
* 0-2	0.26
* 0-4	0.38
* 6-0	0.58

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.

یال 0-7 را از صف اولویت حذف و به درخت اضافه کن

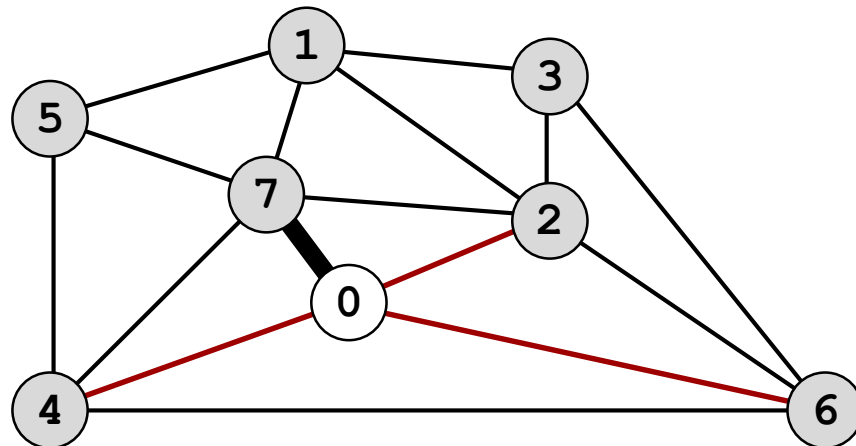


یال‌های موجود	
در صف اولویت	
0-7	0.16
0-2	0.26
0-4	0.38
6-0	0.58

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.



یال‌های موجود	
در صف اولویت	
0-2	0.26
0-4	0.38
6-0	0.58

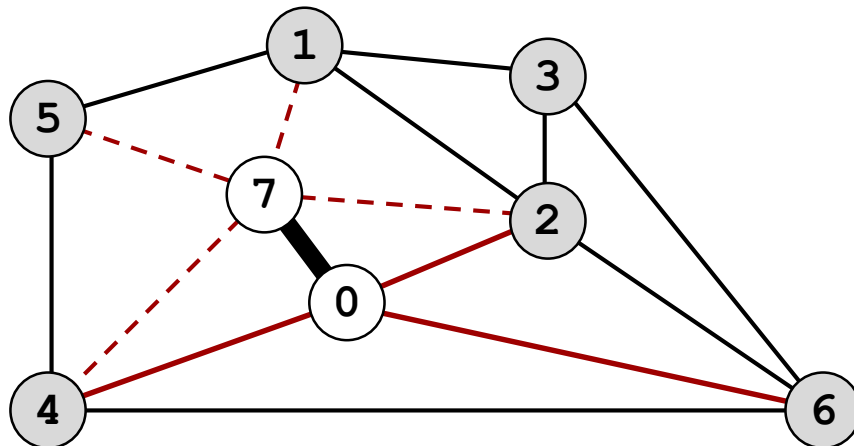
یالهای MST 0-7

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.

تمام یال‌های متلاقی با رأس 7 را به صف اولویت اضافه کن



یال‌های موجود	
در صف اولویت	
* 1-7	0.19
0-2	0.26
* 5-7	0.28
* 2-7	0.34
* 4-7	0.37
0-4	0.38
6-0	0.58

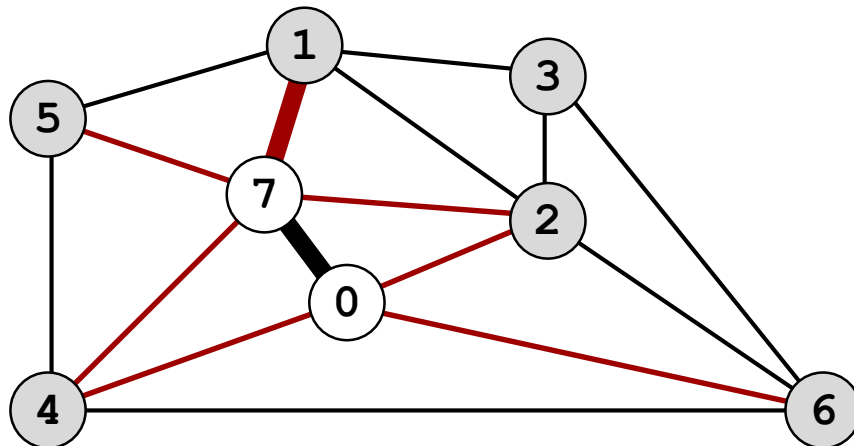
یالهای MST 0-7

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.

یال 1-7، را از صف اولویت حذف و به درخت اضافه کن



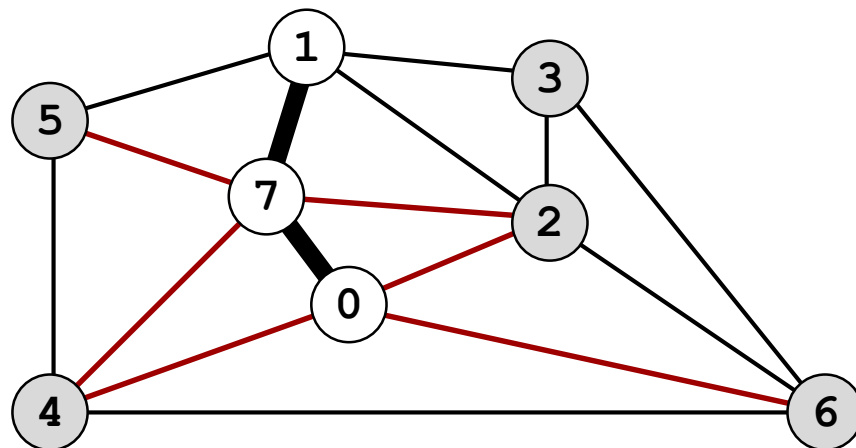
یال‌های موجود	
در صف اولویت	
1-7	0.19
0-2	0.26
5-7	0.28
2-7	0.34
4-7	0.37
0-4	0.38
6-0	0.58

یالهای MST 0-7

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.



یال‌های موجود	
در صف اولویت	
0-2	0.26
5-7	0.28
2-7	0.34
4-7	0.37
0-4	0.38
6-0	0.58

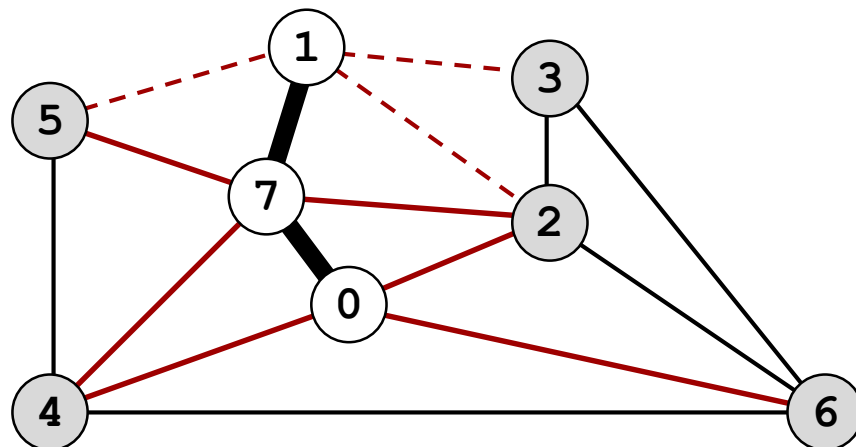
یالهای MST 0-7 1-7

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.

تمام یال‌های متلاقی با رأس 1، را به صف اولویت اضافه کن



یالهای MST 0-7 1-7

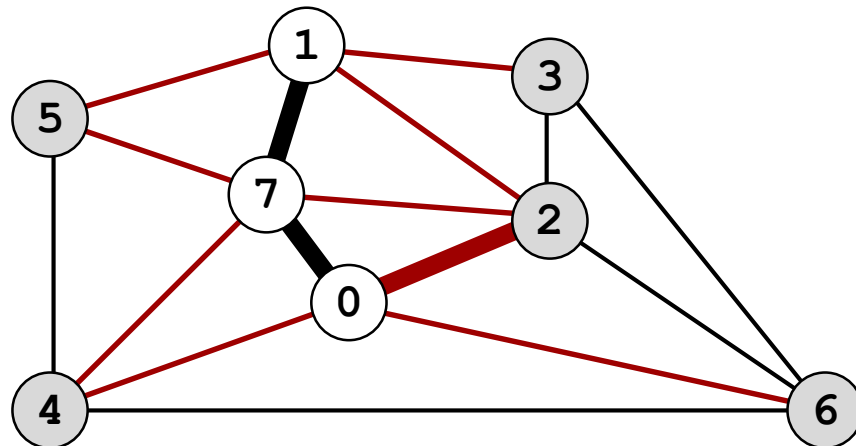
یال‌های موجود	
در صف اولویت	
0-2	0.26
5-7	0.28
* 1-3	0.29
* 1-5	0.32
2-7	0.34
* 1-2	0.36
4-7	0.37
0-4	0.38
6-0	0.58

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.

یال 0-2 را از صف اولویت حذف و به درخت اضافه کن



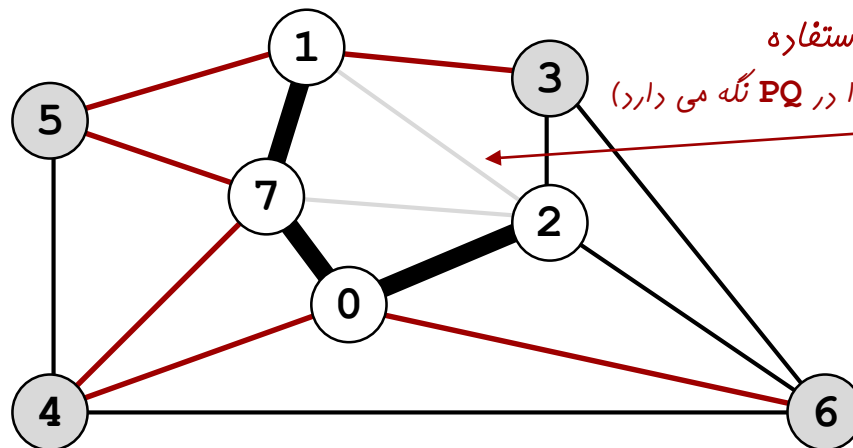
یال‌های موجود	
در صف اولویت	
0-2	0.26
5-7	0.28
1-3	0.29
1-5	0.32
2-7	0.34
1-2	0.36
4-7	0.37
0-4	0.38
6-0	0.58

یالهای MST 0-7 1-7

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.



یالهای بلا استفاده
(پیاده سازی تنبل این یالها را در PQ نگه می دارد)

یالهای موجود	
در صف اولویت	
5-7	0.28
1-3	0.29
1-5	0.32
2-7	0.34
1-2	0.36
4-7	0.37
0-4	0.38
6-0	0.58

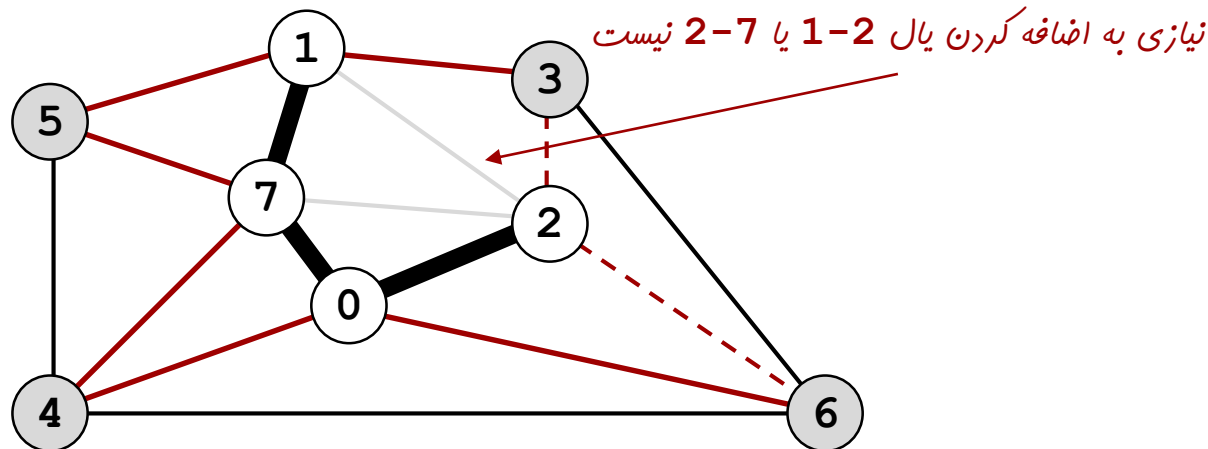
یالهای MST 0-7 1-7 0-2

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.

تمام یال‌های متلاقی با رأس 2 را به صف اولویت اضافه کن



یال‌های MST 0-7 1-7 0-2

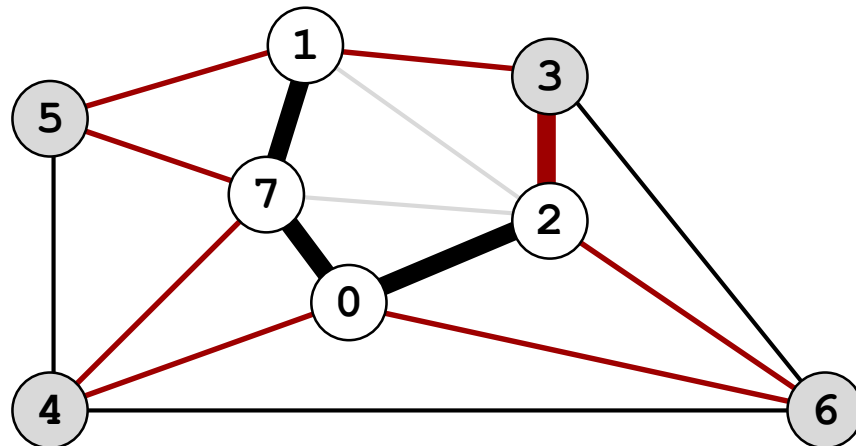
یال‌های موجود	
در صف اولویت	
* 2-3	0.17
5-7	0.28
1-3	0.29
1-5	0.32
2-7	0.34
1-2	0.36
4-7	0.37
0-4	0.38
* 6-2	0.40
6-0	0.58

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.

یال 2-3 را از صف اولویت حذف و به درخت اضافه کن



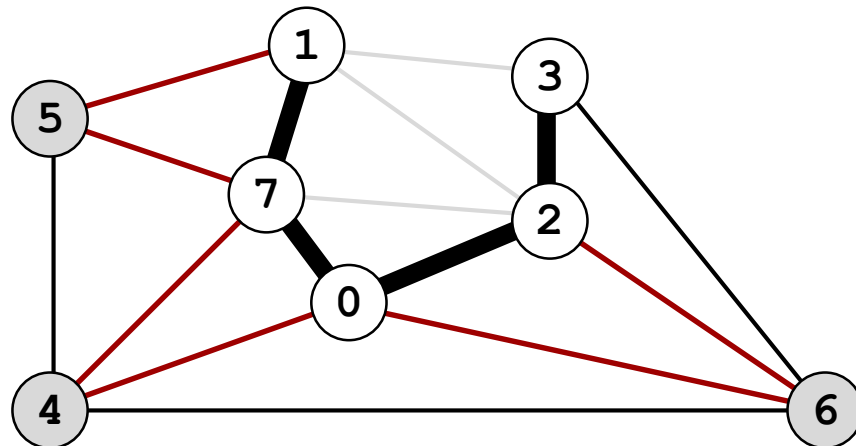
یالهای MST 0-7 1-7 0-2

یال‌های موجود	
در صف اولویت	
* 2-3	0.17
5-7	0.28
1-3	0.29
1-5	0.32
2-7	0.34
1-2	0.36
4-7	0.37
0-4	0.38
* 6-2	0.40
6-0	0.58

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.



یالهای MST

0-7 1-7 0-2 2-3

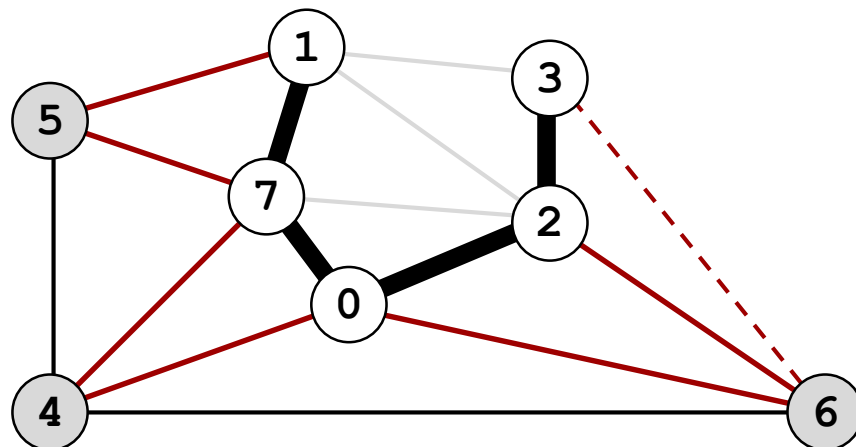
یال‌های موجود	
در صف اولویت	
5-7	0.28
1-3	0.29
1-5	0.32
2-7	0.34
1-2	0.36
4-7	0.37
0-4	0.38
6-2	0.40
6-0	0.58

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.

تمام یال‌های متلاقی با رأس 3 را به صف اولویت اضافه کن



یالهای MST 0-7 1-7 0-2 2-3

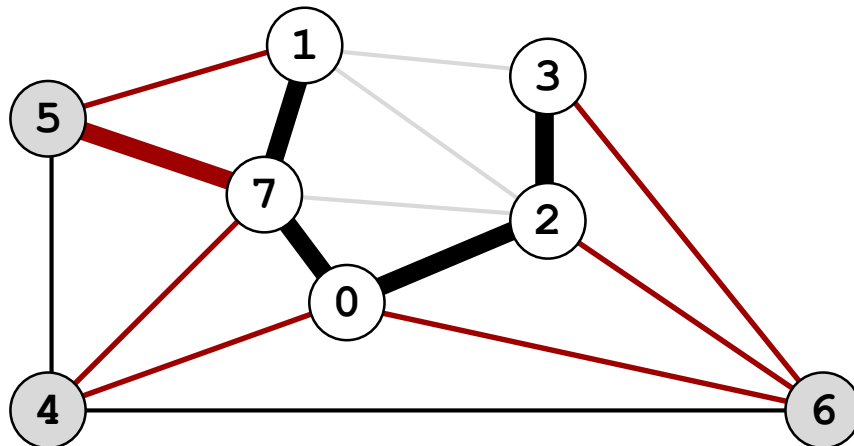
یال‌های موجود	
در صف اولویت	
5-7	0.28
1-3	0.29
1-5	0.32
2-7	0.34
1-2	0.36
4-7	0.37
0-4	0.38
6-2	0.40
* 3-6	0.52
6-0	0.58

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.

یال 5-7 را از صف اولویت حذف و به درخت اضافه کن



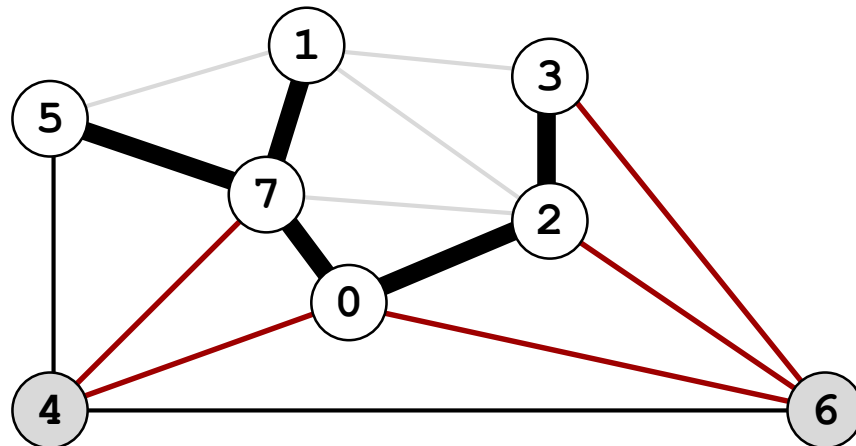
یال‌های موجود	
در صف اولویت	
5-7	0.28
1-3	0.29
1-5	0.32
2-7	0.34
1-2	0.36
4-7	0.37
0-4	0.38
6-2	0.40
3-6	0.52
6-0	0.58

یالهای MST 0-7 1-7 0-2 2-3

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.



یال‌های موجود	
در صف اولویت	
1-3	0.29
1-5	0.32
2-7	0.34
1-2	0.36
4-7	0.37
0-4	0.38
6-2	0.40
3-6	0.52
6-0	0.58

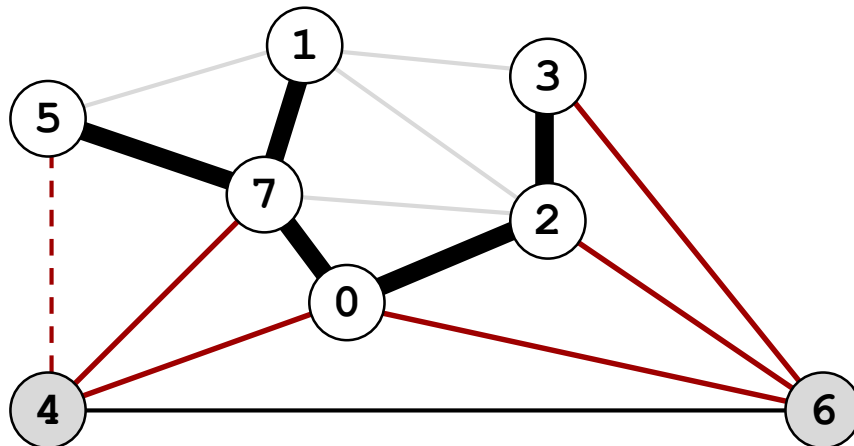
یالهای MST 0-7 1-7 0-2 2-3 5-7

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.

تمام یال‌های متلاقی با رأس 5 را به صف اولویت اضافه کن



یالهای MST

0-7 1-7 0-2 2-3 5-7

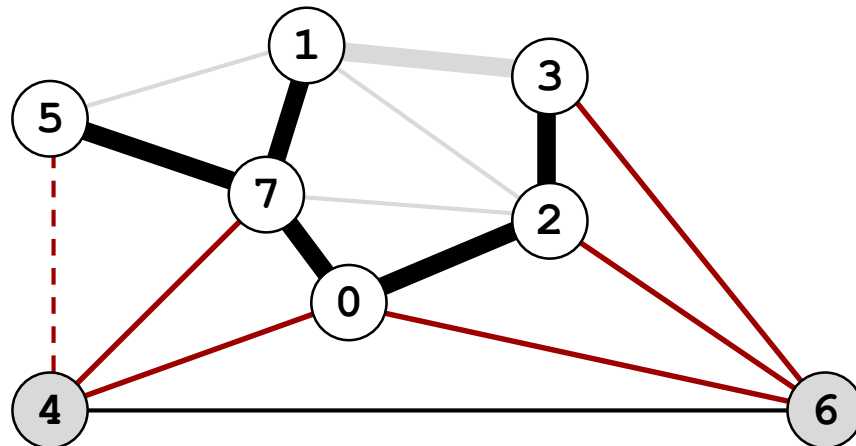
یال‌های موجود	
در صف اولویت	
1-3	0.29
1-5	0.32
2-7	0.34
* 4-5	0.35
1-2	0.36
4-7	0.37
0-4	0.38
6-2	0.40
3-6	0.52
6-0	0.58

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.

یال 1-3 را از صف اولویت حذف کن



یالهای MST

0-7 1-7 0-2 2-3 5-7

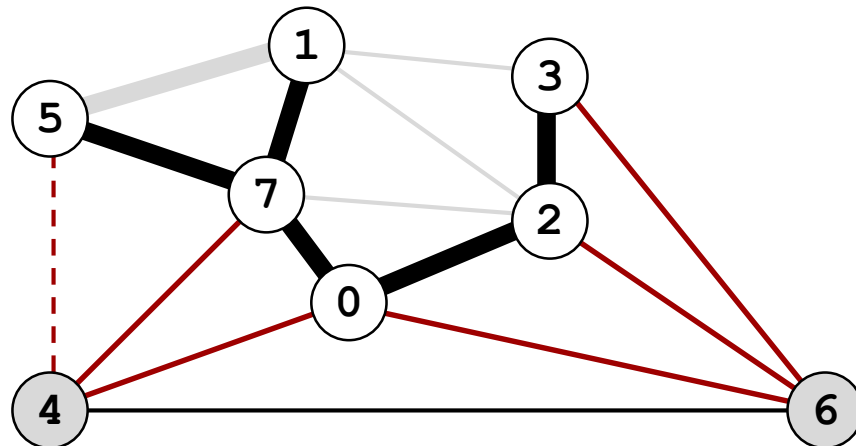
یالهای موجود	
در صف اولویت	
1-3	0.29
1-5	0.32
2-7	0.34
4-5	0.35
1-2	0.36
4-7	0.37
0-4	0.38
6-2	0.40
3-6	0.52
6-0	0.58

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.

یال 1-5 را از صف اولویت حذف کن



یال‌های موجود	
در صف اولویت	
1-5	0.32
2-7	0.34
4-5	0.35
1-2	0.36
4-7	0.37
0-4	0.38
6-2	0.40
3-6	0.52
6-0	0.58

یالهای MST

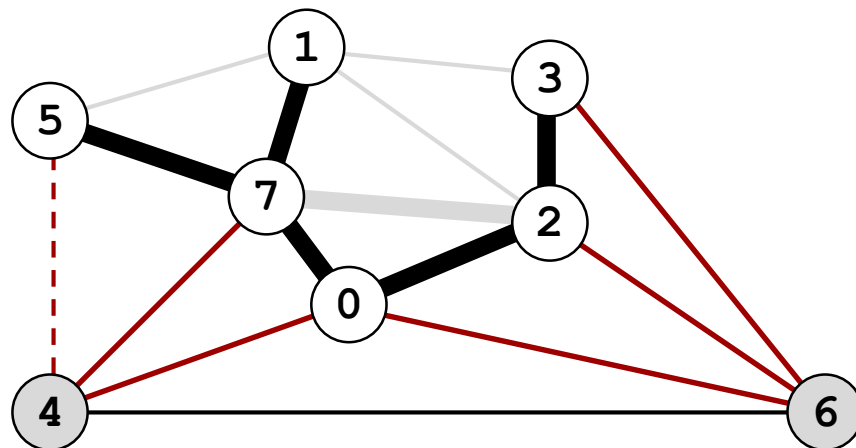
0-7 1-7 0-2 2-3 5-7

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.

یال 2-7، 1 از صف اولویت حذف کن



یال‌های موجود	
در صف اولویت	
2-7	0.34
4-5	0.35
1-2	0.36
4-7	0.37
0-4	0.38
6-2	0.40
3-6	0.52
6-0	0.58

یالهای MST

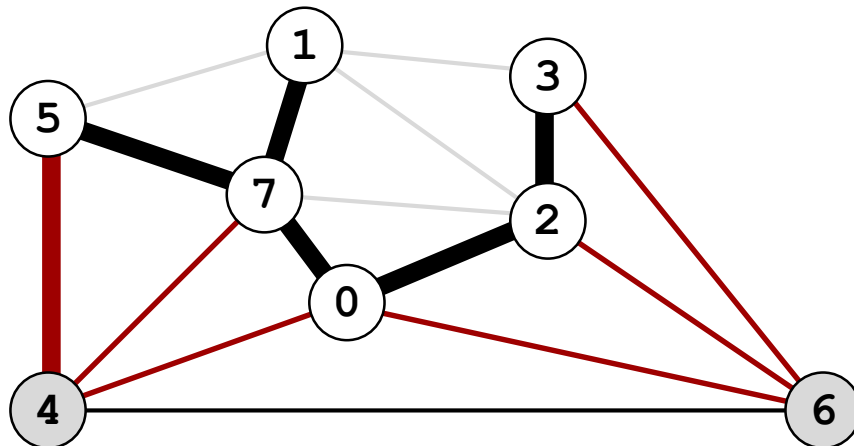
0-7 1-7 0-2 2-3 5-7

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.

یال 4-5 را از صف اولویت حذف و به درخت اضافه کن



یال‌های موجود	
در صف اولویت	
4-5	0.35
1-2	0.36
4-7	0.37
0-4	0.38
6-2	0.40
3-6	0.52
6-0	0.58

یالهای MST

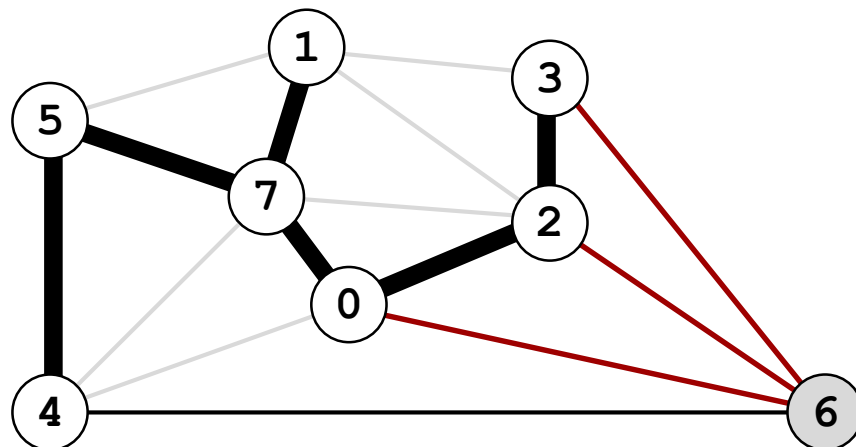
0-7 1-7 0-2 2-3 5-7

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

۱۰۷

□ الگوریتم پریم.

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.



یال‌های موجود

در صف اولویت

1-2 0.36

4-7 0.37

0-4 0.38

6-2 0.40

3-6 0.52

6-0 0.58

یالهای MST

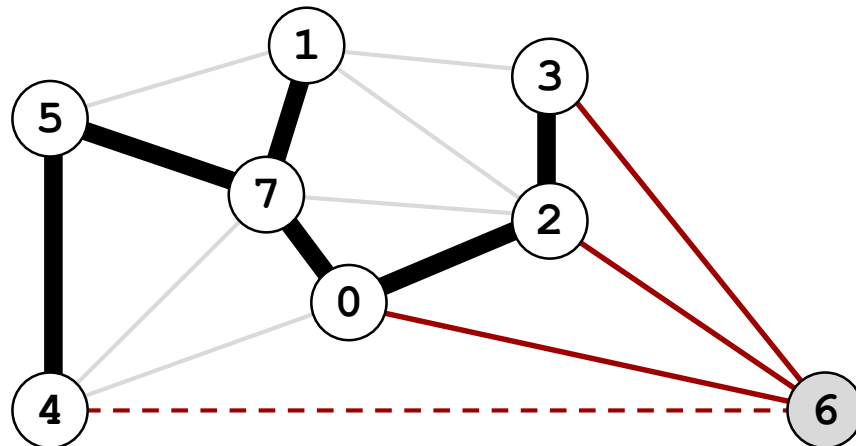
0-7 1-7 0-2 2-3 5-7 4-5

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.

تمام یال‌های متلاقی با رأس 4، را به صف اولویت اضافه کن



یال‌های موجود	
در صف اولویت	
1-2	0.36
4-7	0.37
0-4	0.38
6-2	0.40
3-6	0.52
6-0	0.58
* 6-4	0.93

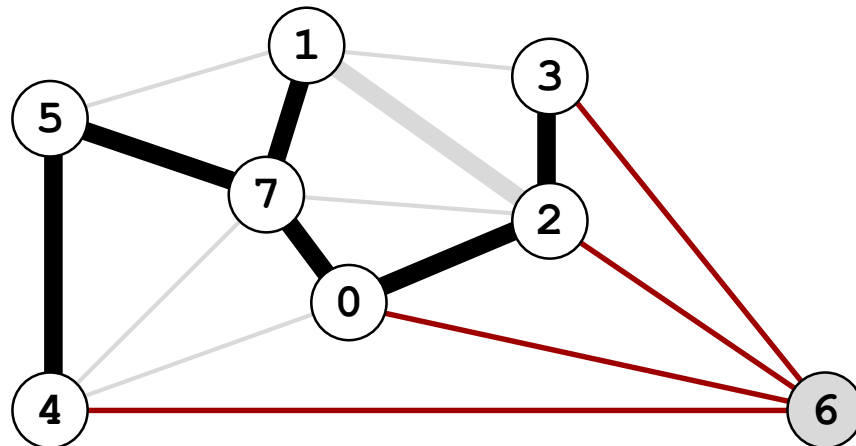
یال‌های MST 0-7 1-7 0-2 2-3 5-7 4-5

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.

یال 1-2، را از صف اولویت حذف کن



یالهای موجود	در صف اولویت
1-2	0.36
4-7	0.37
0-4	0.38
6-2	0.40
3-6	0.52
6-0	0.58
6-4	0.93

یالهای MST

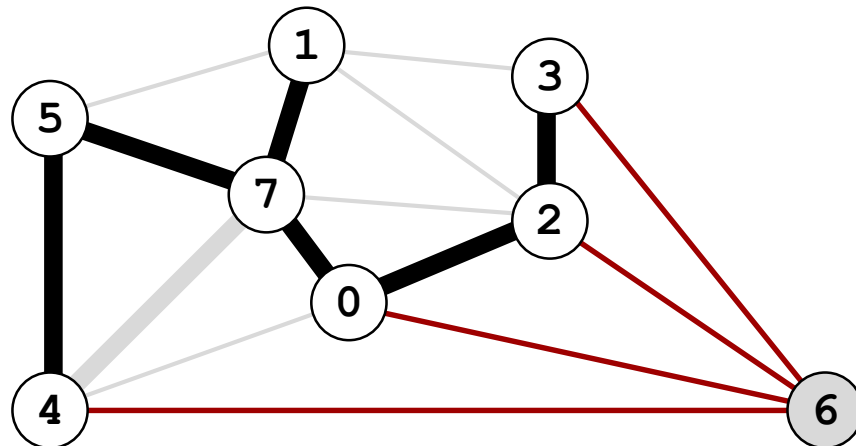
0-7 1-7 0-2 2-3 5-7 4-5

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.

یال 4-7 را از صف اولویت حذف کن



یال‌های موجود	
در صف اولویت	
4-7	0.37
0-4	0.38
6-2	0.40
3-6	0.52
6-0	0.58
6-4	0.93

یالهای MST

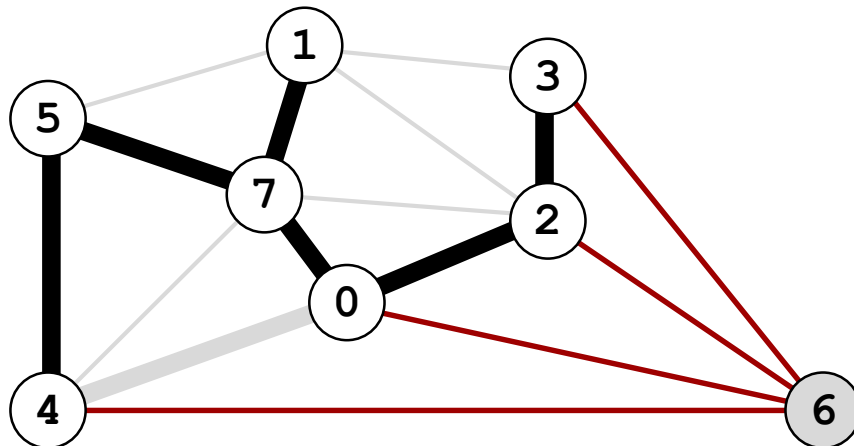
0-7 1-7 0-2 2-3 5-7 4-5

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.

یال 0-4، را از صف اولویت حذف کن



یال‌های موجود	
در صف اولویت	
0-4	0.38
6-2	0.40
3-6	0.52
6-0	0.58
6-4	0.93

یالهای MST

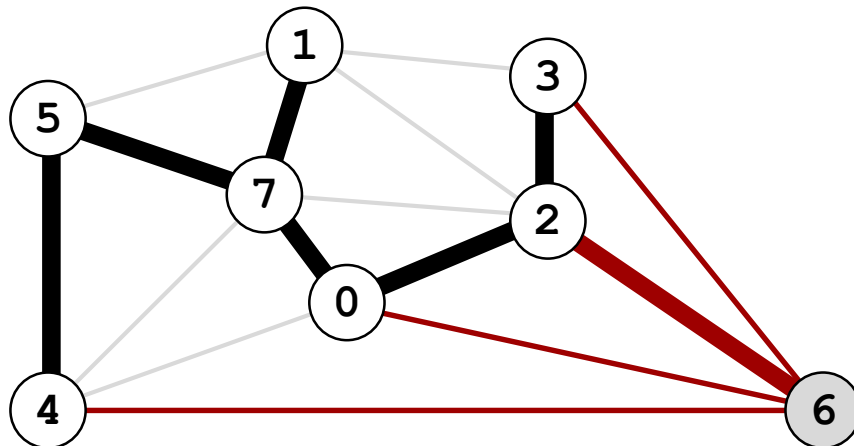
0-7 1-7 0-2 2-3 5-7 4-5

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.

یال 6-2، را از صف اولویت حذف و به درخت اضافه کن



یال‌های موجود	
در صف اولویت	
6-2	0.40
3-6	0.52
6-0	0.58
6-4	0.93

یالهای MST

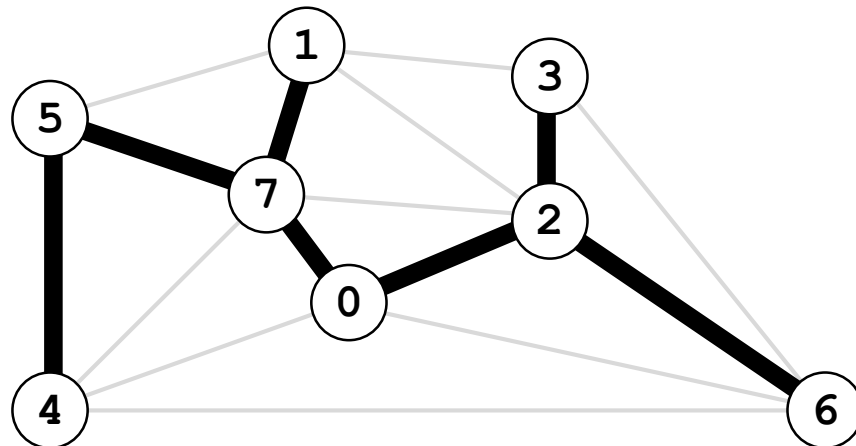
0-7 1-7 0-2 2-3 5-7 4-5

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.

یال 6-2 را از صف اولویت حذف و به درخت اضافه کن



یال‌های موجود	
در صف اولویت	
3-6	0.52
6-0	0.58
6-4	0.93

یالهای MST

0-7 1-7 0-2 2-3 5-7 4-5 6-2

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): پیاده‌سازی

۱۱۴

```
public class LazyPrimMST {  
  
    private boolean[] marked;           // MST vertices  
    private Queue<Edge> mst;           // MST edges  
    private MinPQ<Edge> pq;           // PQ of edges  
  
    public LazyPrimMST(EdgeWeightedGraph G) {  
        marked = new boolean[G.V()];  
        mst = new Queue<Edge>();  
        pq = new MinPQ<Edge>();  
        visit(G, 0);  
        while (!pq.isEmpty())  
        {  
            Edge e = pq.delMin();  
            int v = e.either(), w = e.other(v);  
            if (marked[v] && marked[w]) continue;  
            mst.enqueue(e);  
            if (!marked[v]) visit(G, v);  
            if (!marked[w]) visit(G, w);  
        }  
    }  
}
```

← فرض می‌کنیم G همبند است

← حذف یال e با کمترین وزن از PQ

← اگر دو سر e در T قرار دارند، آن را نادیده بگیر

← یال e را به درخت اضافه کن

← رأس v یا w را به درخت اضافه کن

الگوریتم پریم (نسخه تنبل): پیاده‌سازی

۱۱۵

```
private void visit(EdgeWeightedGraph G, int v)
{
    marked[v] = true;
    for (Edge e : G.adj(v))
        if (!marked[e.other(v)])
            pq.insert(e);
}
```

```
public Iterable<Edge> mst()
{    return mst;    }
```

```
}
```

← افزودن رأس v به T

← به ازای هر یال $e = v-w$ ، اگر رأس w در T نباشد، آن را به PQ اضافه کن

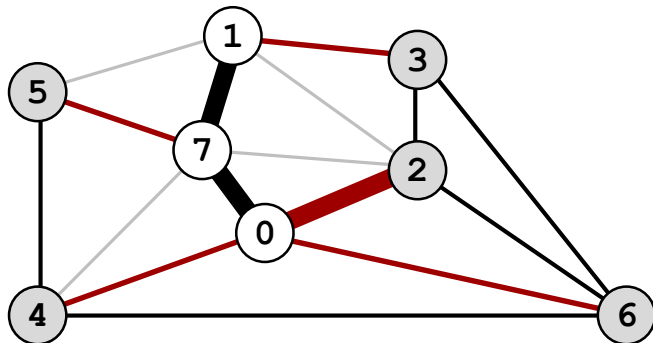
الگوریتم پریم (نسخه تنبل): زمان اجرا

- گزاره. الگوریتم پریم درخت پوشای کمینه را در بدترین حالت در زمانی متناسب با $E \log E$ و حافظه‌ای متناسب با E محاسبه می‌کند.
- اثبات.

هرم دودویی	فراوانی	عمل
$\log E$	E	حذف کوچک‌ترین
$\log E$	E	درج

الگوریتم پریم: پیاده‌سازی مشتاق

- چالش. یافتن یال با کمترین وزن که دقیقاً یک سر آن در T باشد.
- راه‌حل مشتاق. رئوسی را که به وسیله‌ی یک یال به T متصل هستند در یک صف اولویت نگهداری کن، به طوری که اولویت رأس v برابر است با وزن کوتاه‌ترین یالی که v را به T وصل می‌کند.
- نزدیک‌ترین رأس (v) به درخت را از صف حذف و یال مرتبط با آن را (یال $e = v-w$) به درخت اضافه کن.
- صف اولویت را با در نظر گرفتن همه‌ی یالهای متلاقی با v (به صورت $e = v-x$) به روز رسانی کن:
 - اگر x در صف اولویت قرار دارد، آن را نادیده بگیر؛
 - در غیر این صورت x را به صف اولویت اضافه کن؛
 - اگر $v-x$ کوتاه‌ترین یالی باشد که x را به درخت وصل می‌کند، اولویت x را افزایش بده.



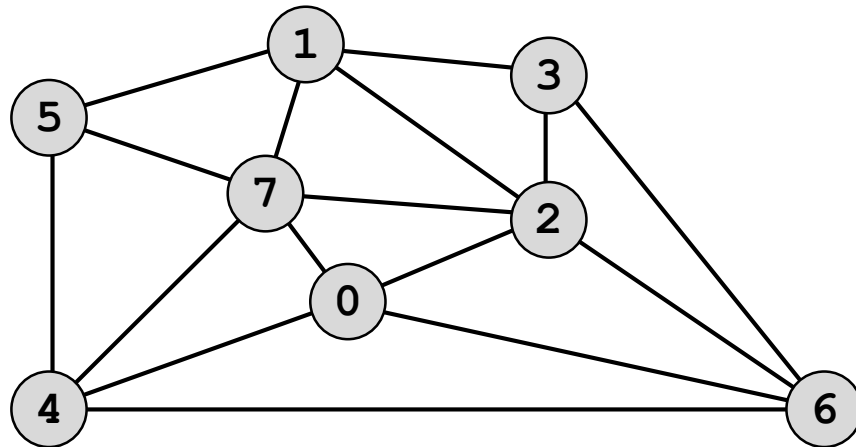
0			
1	1-7	0.19	
2	0-2	0.26	← قرمز: در PQ
3	1-3	0.29	
4	0-4	0.38	
5	5-7	0.28	
6	6-0	0.58	
7	0-7	0.16	

سیاه: در MST →

الگوریتم پریم (نسخه‌ی مشتاق): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.

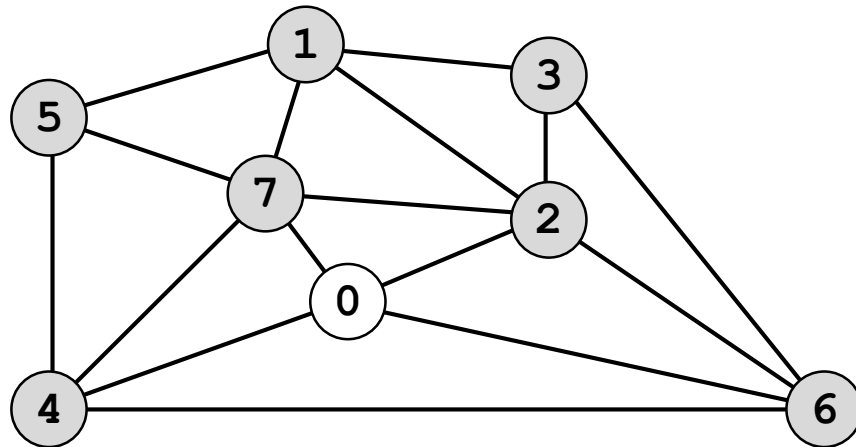


0-7	0.16
2-3	0.17
1-7	0.19
0-2	0.26
5-7	0.28
1-3	0.29
1-5	0.32
2-7	0.34
4-5	0.35
1-2	0.36
4-7	0.37
0-4	0.38
6-2	0.40
3-6	0.52
6-0	0.58
6-4	0.93

الگوریتم پریم (نسخه‌ی مشتاق): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم □

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.



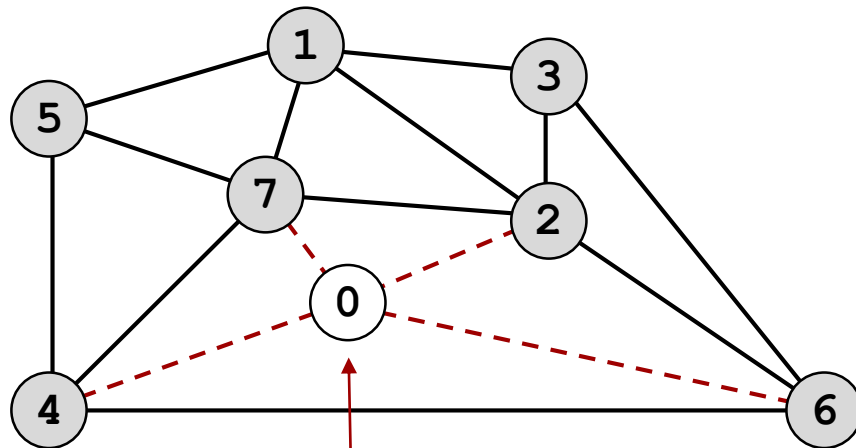
v	edgeTo[]	distTo[]
→ 0	-	-

الگوریتم پریم (نسخه‌ی مشتاق): اجرای نمایشی

۱۲۰

□ الگوریتم پریم.

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.



رئوس 7، 2، 4 و 6 را به PQ اضافه کن

v	edgeTo[]	distTo[]
0	-	-
7	0-7	0.16
2	0-2	0.26
4	0-4	0.38
6	6-0	0.58

رئوس موجود در PQ

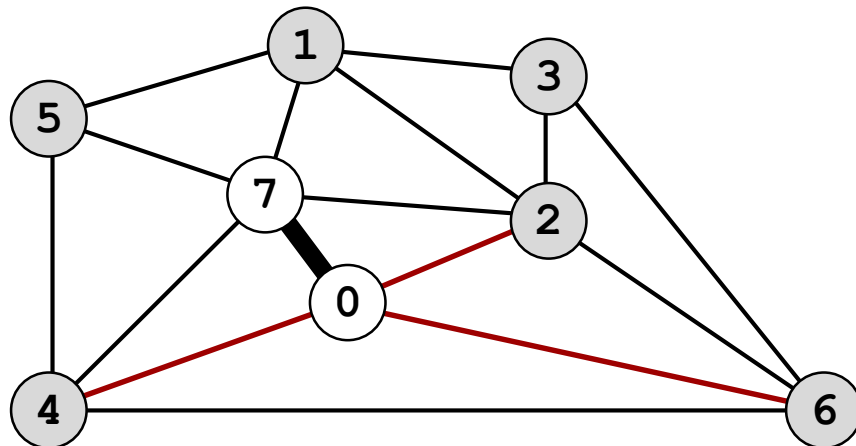
(مرتب بر اساس وزن)

الگوریتم پریم (نسخه‌ی مشتاق): اجرای نمایشی

۱۲۱

□ الگوریتم پریم.

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.



v	edgeTo[]	distTo[]
0	-	-
→ 7	0-7	0.16
2	0-2	0.26
4	0-4	0.38
6	6-0	0.58

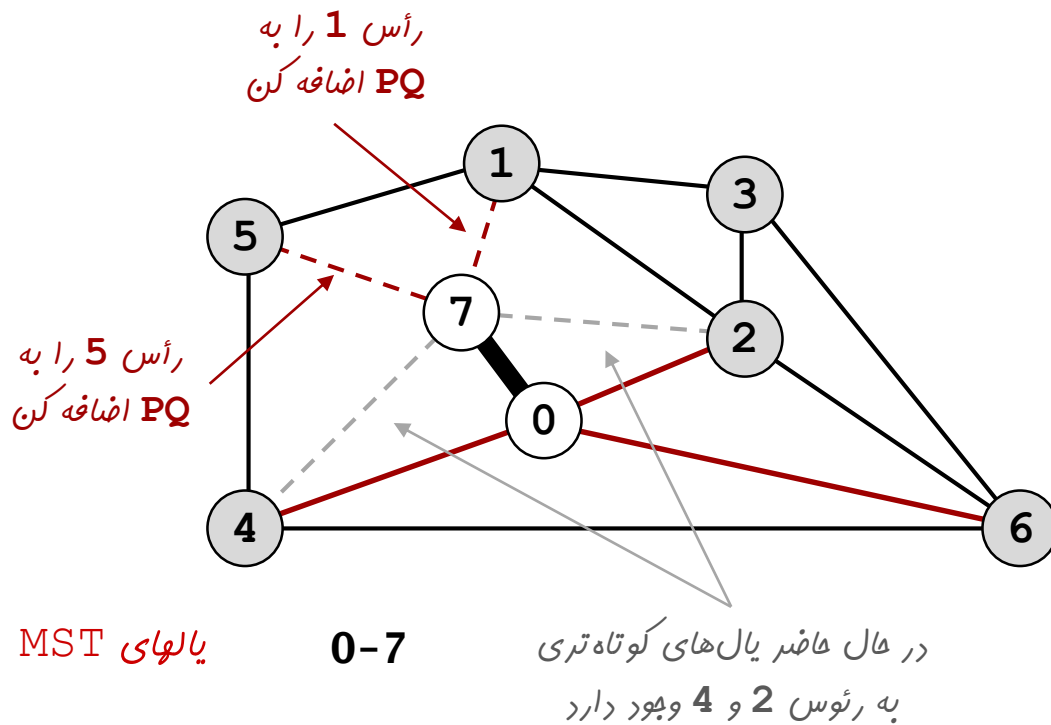
یالهای MST

0-7

الگوریتم پریم (نسخه‌ی مشتاق): اجرای نمایشی

□ الگوریتم پریم.

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.

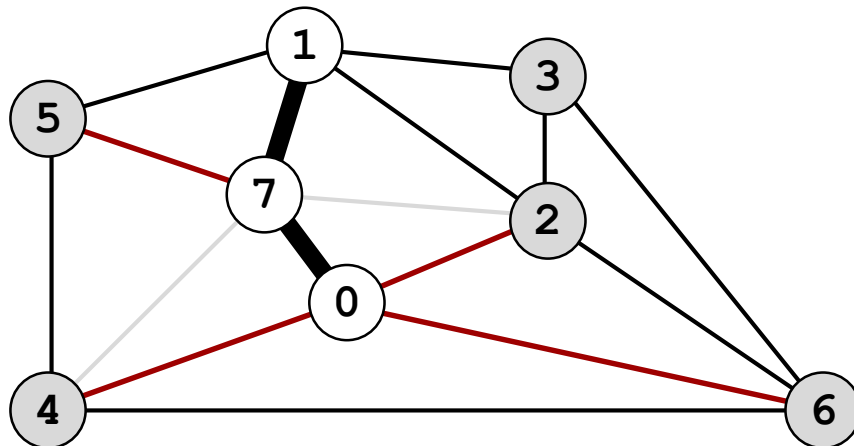


v	edgeTo[]	distTo[]
0	-	-
→ 7	0-7	0.16
①	1-7	0.19
2	0-2	0.26
⑤	5-7	0.28
4	0-4	0.38
6	6-0	0.58

الگوریتم پریم (نسخه‌ی مشتاق): اجرای نمایشی

□ الگوریتم پریم.

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.



v	edgeTo[]	distTo[]
0	-	-
7	0-7	0.16
→ 1	1-7	0.19
2	0-2	0.26
5	5-7	0.28
4	0-4	0.38
6	6-0	0.58

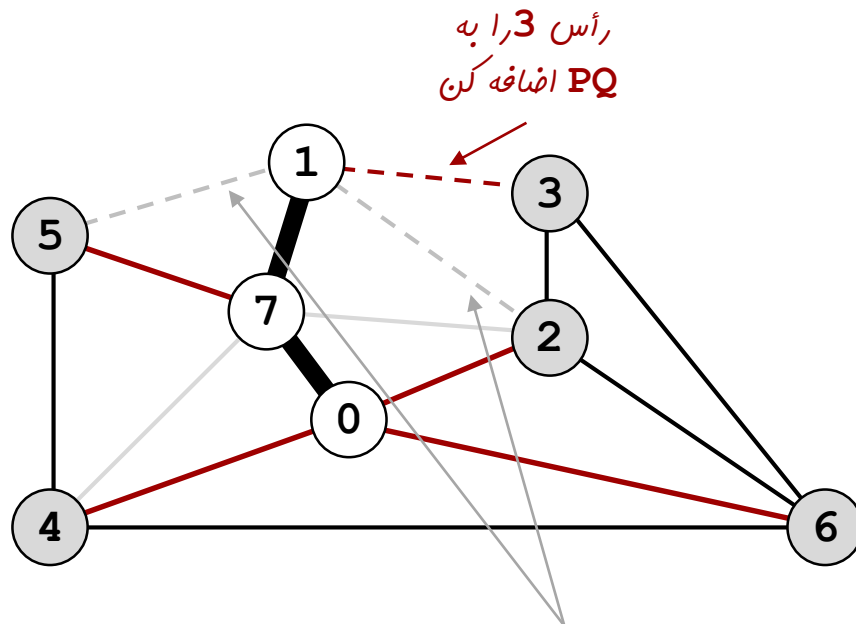
یالهای MST

0-7 1-7

الگوریتم پریم (نسخه‌ی مشتاق): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.



v	edgeTo[]	distTo[]
0	-	-
7	0-7	0.16
→ 1	1-7	0.19
2	0-2	0.26
5	5-7	0.28
3	1-3	0.29
4	0-4	0.38
6	6-0	0.58

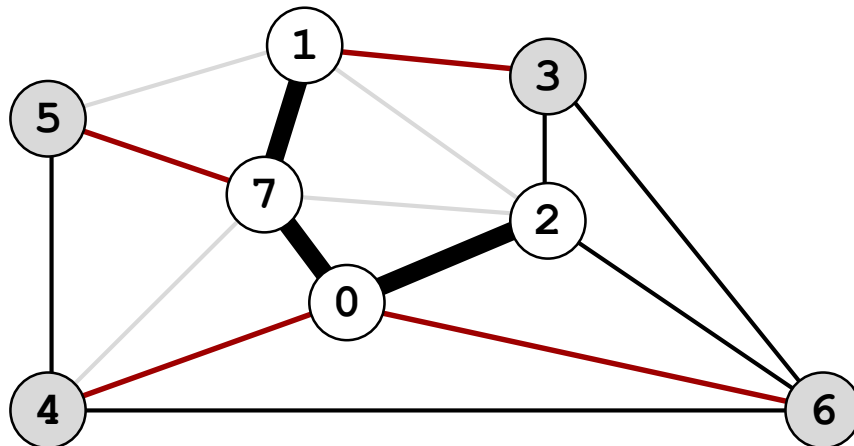
یالهای MST

0-7 1-7 در حال حاضر یال‌های کوتاه‌تری به رئوس 2 و 5 وجود دارد

الگوریتم پریم (نسخه‌ی مشتاق): اجرای نمایشی

□ الگوریتم پریم.

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.



یالهای MST

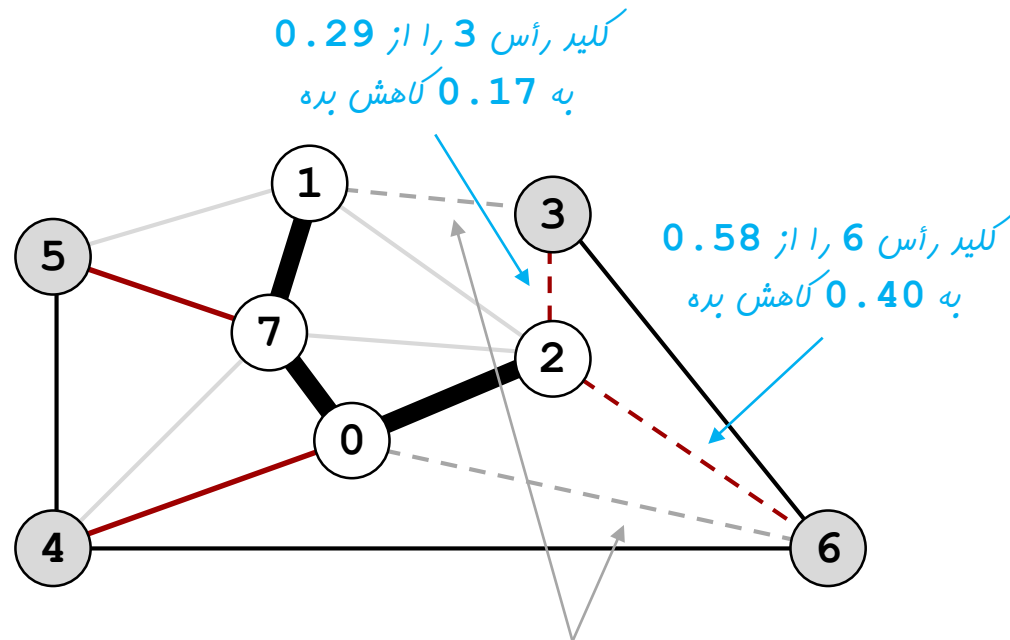
0-7 1-7 0-2

v	edgeTo[]	distTo[]
0	-	-
7	0-7	0.16
1	1-7	0.19
→ 2	0-2	0.26
5	5-7	0.28
3	1-3	0.29
4	0-4	0.38
6	6-0	0.58

الگوریتم پریم (نسخه‌ی مشتاق): اجرای نمایشی

□ الگوریتم پریم.

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.



یالهای MST

0-7 1-7 0-2

الکون یال‌های کوتاه‌تری به رئوس 3 و 6 وجود دارد

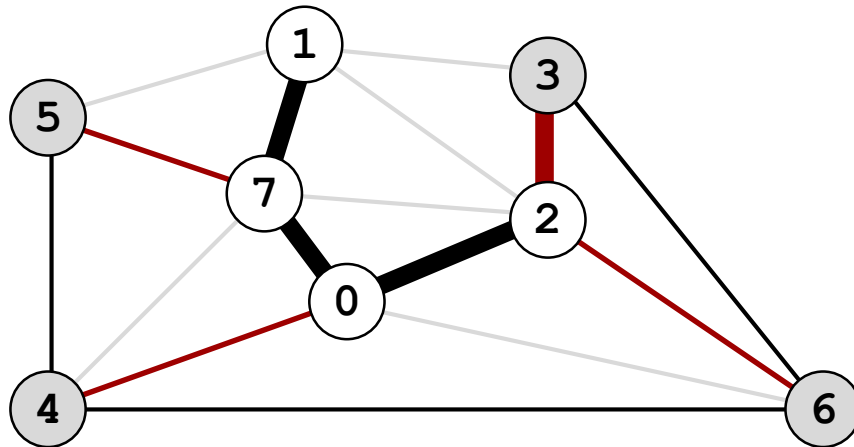
v	edgeTo[]	distTo[]
0	-	-
7	0-7	0.16
1	1-7	0.19
→ 2	0-2	0.26
③	1-3	0.29
5	5-7	0.28
4	0-4	0.38
⑥	6-0	0.58

Additional annotations in blue: 2-3 (0.17) above edge 1-3; 6-2 (0.40) below edge 6-0.

الگوریتم پریم (نسخه‌ی مشتاق): اجرای نمایشی

□ الگوریتم پریم.

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.



یالهای MST

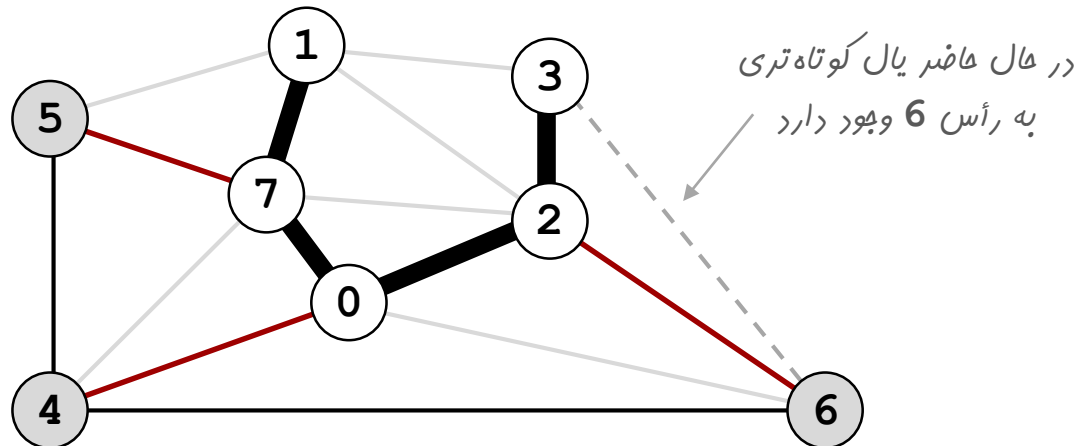
0-7 1-7 0-2

v	edgeTo[]	distTo[]
0	-	-
7	0-7	0.16
1	1-7	0.19
2	0-2	0.26
→ 3	2-3	0.17
5	5-7	0.28
4	0-4	0.38
6	6-2	.40

الگوریتم پریم (نسخه‌ی مشتاق): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.



v	edgeTo[]	distTo[]
0	-	-
7	0-7	0.16
1	1-7	0.19
2	0-2	0.26
→ 3	2-3	0.17
5	5-7	0.28
4	0-4	0.38
6	6-2	0.40

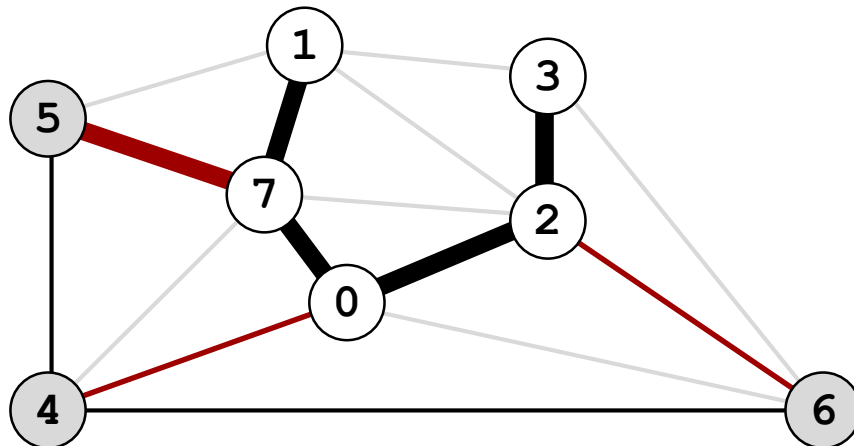
یالهای MST

0-7 1-7 0-2 2-3

الگوریتم پریم (نسخه‌ی مشتاق): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.



یالهای MST

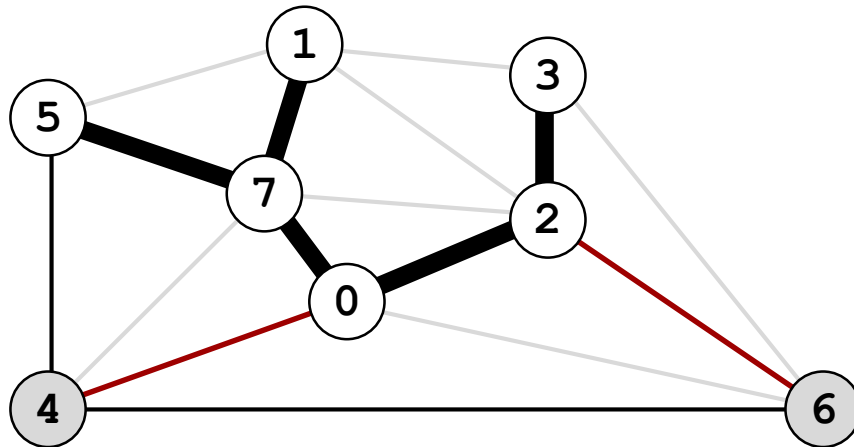
0-7 1-7 0-2 2-3

v	edgeTo[]	distTo[]
0	-	-
7	0-7	0.16
1	1-7	0.19
2	0-2	0.26
3	2-3	0.17
→ 5	5-7	0.28
4	0-4	0.38
6	6-2	0.40

الگوریتم پریم (نسخه‌ی مشتاق): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.



v	edgeTo[]	distTo[]
0	-	-
7	0-7	0.16
1	1-7	0.19
2	0-2	0.26
3	2-3	0.17
→ 5	5-7	0.28
4	0-4	0.38
6	6-2	0.40

یالهای MST

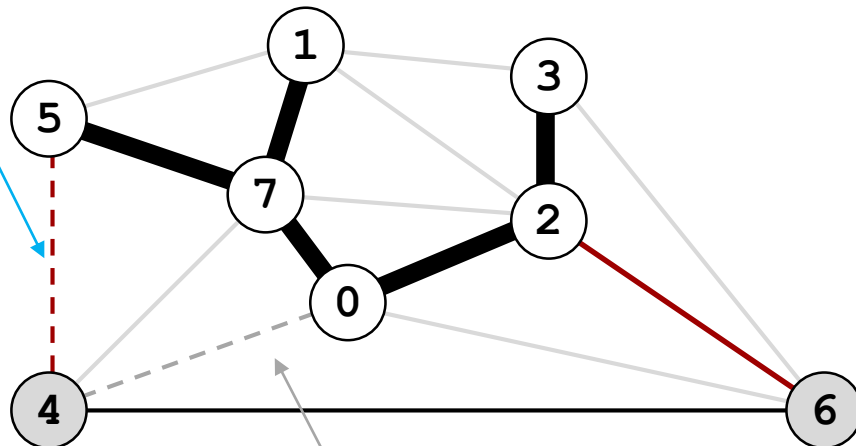
0-7 1-7 0-2 2-3 5-7

الگوریتم پریم (نسخه‌ی مشتاق): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.

کلید رأس 4 را از 0.38 به 0.35 کاهش بده



یالهای MST

0-7 1-7 0-2 2-3 5-7

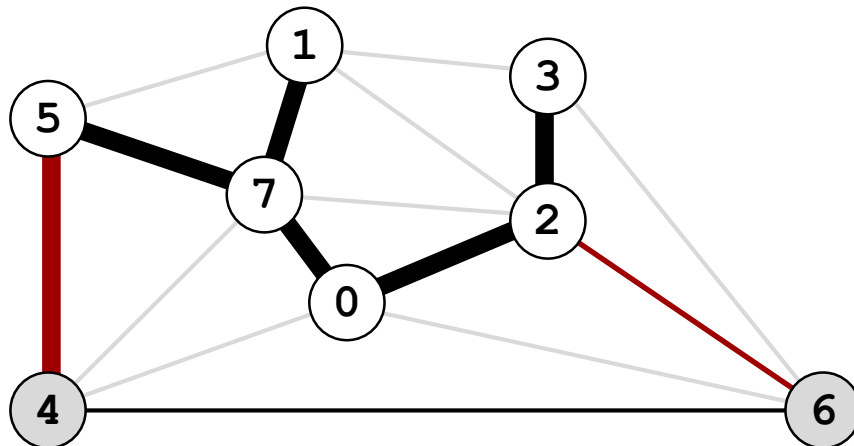
الکون یک یال کوتاه‌تر به رأس 4 وجود دارد

v	edgeTo[]	distTo[]
0	-	-
7	0-7	0.16
1	1-7	0.19
2	0-2	0.26
3	2-3	0.17
→ 5	5-7	0.28
④	0-4	0.38
6	6-2	0.40

الگوریتم پریم (نسخه‌ی مشتاق): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.



v	edgeTo[]	distTo[]
0	-	-
7	0-7	0.16
1	1-7	0.19
2	0-2	0.26
3	2-3	0.17
5	5-7	0.28
→ 4	4-5	0.35
6	6-2	0.40

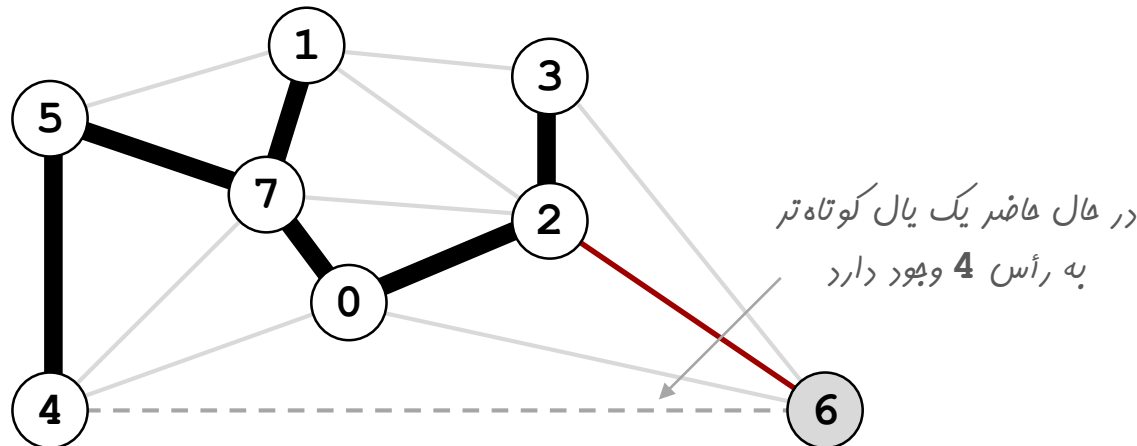
یالهای MST

0-7 1-7 0-2 2-3 5-7

الگوریتم پریم (نسخه‌ی مشتاق): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.



v	edgeTo[]	distTo[]
0	-	-
7	0-7	0.16
1	1-7	0.19
2	0-2	0.26
3	2-3	0.17
5	5-7	0.28
→ 4	4-5	0.35
6	6-2	0.40

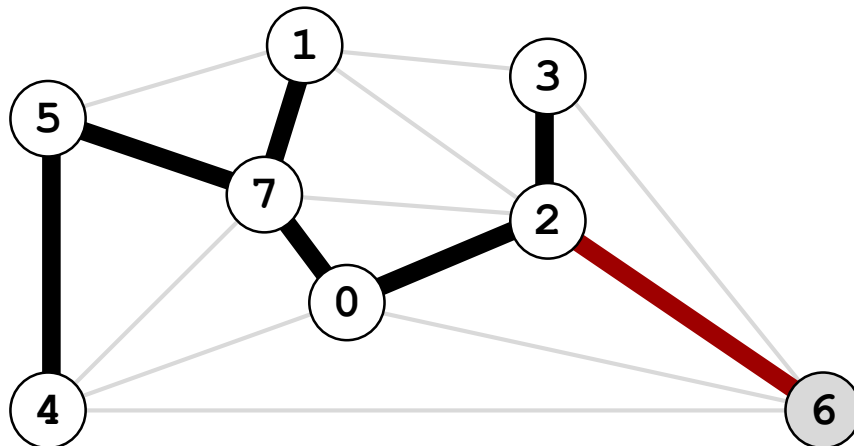
یالهای MST

0-7 1-7 0-2 2-3 5-7 4-5

الگوریتم پریم (نسخه‌ی مشتاق): اجرای نمایشی

□ الگوریتم پریم.

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.



یالهای MST

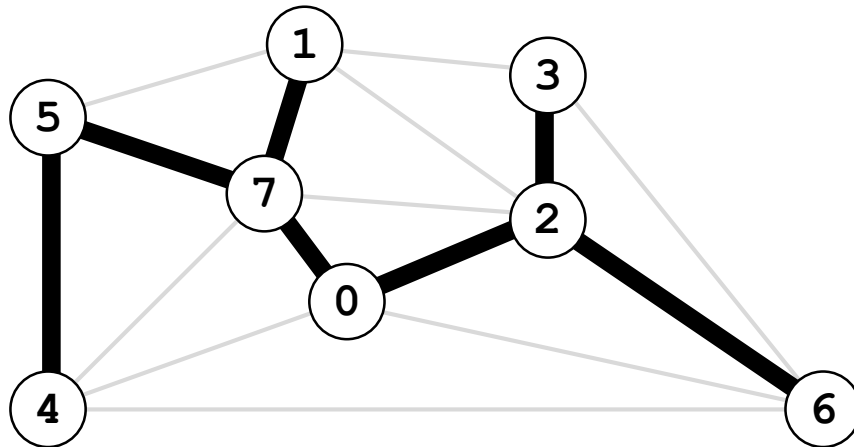
0-7 1-7 0-2 2-3 5-7 4-5

v	edgeTo[]	distTo[]
0	-	-
7	0-7	0.16
1	1-7	0.19
2	0-2	0.26
3	2-3	0.17
5	5-7	0.28
4	4-5	0.35
→ 6	6-2	0.40

الگوریتم پریم (نسخه‌ی مشتاق): اجرای نمایشی

□ الگوریتم پریم.

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.



v	edgeTo[]	distTo[]
0	-	-
7	0-7	0.16
1	1-7	0.19
2	0-2	0.26
3	2-3	0.17
5	5-7	0.28
4	4-5	0.35
→ 6	6-2	0.40

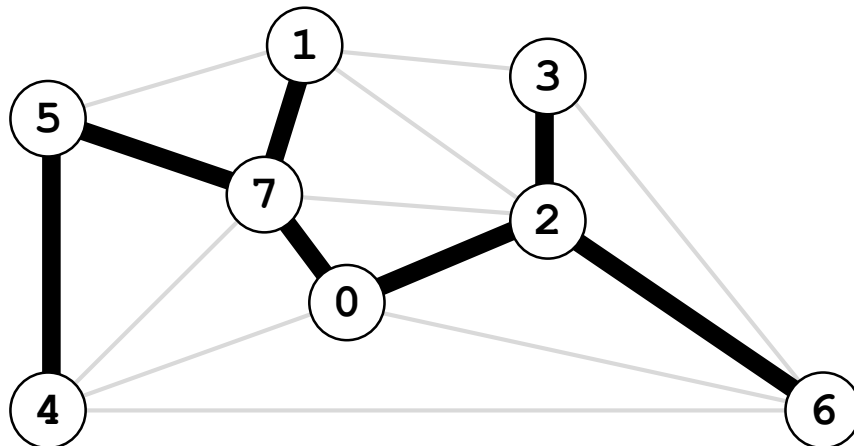
یالهای MST

0-7 1-7 0-2 2-3 5-7 4-5 6-2

الگوریتم پریم (نسخه‌ی مشتاق): اجرای نمایشی

الگوریتم پریم

- با رأس صفر شروع کن و درخت T را به طور حریصانه بزرگ کن؛
- در هر مرحله، یال با کمترین وزن را که دقیقاً یک رأس آن در T است، به T اضافه کن؛
- مراحل فوق تا به دست آوردن $V - 1$ یال تکرار کن.



v	edgeTo[]	distTo[]
0	-	-
7	0-7	0.16
1	1-7	0.19
2	0-2	0.26
3	2-3	0.17
5	5-7	0.28
4	4-5	0.35
6	6-2	0.40

یالهای MST

0-7 1-7 0-2 2-3 5-7 4-5 6-2

صف اولویت اندیس‌دار

۱۳۹

- به هر کلید در صف اولویت یک اندیس بین 0 تا $N - 1$ نسبت بده.
- عملیات: حذف عنصر با کوچک‌ترین کلید و درج یک عنصر جدید.
- یک عمل جدید: **کاهش کلید** یک عنصر با مشخص کردن اندیس آن.

```
public class IndexMinPQ <Key extends Comparable<Key>>
```

```
    IndexMinPQ(int N)
```

ایجاد یک صف اولویت اندیس‌دار با اندیس‌های 0 تا $N - 1$

```
    void insert(int k, Key key)
```

نسبت دادن اندیس k به کلید key

```
    void decreaseKey(int k, Key key)
```

کاهش کلید مرتبط با اندیس k

```
    boolean contains(int k)
```

آیا اندیس k در صف اولویت وجود دارد؟

```
    int delMin()
```

حذف عنصر با کوچک‌ترین کلید و برگرداندن اندیس مرتبط با آن

```
    boolean isEmpty()
```

آیا صف اولویت خالی است؟

```
    int size()
```

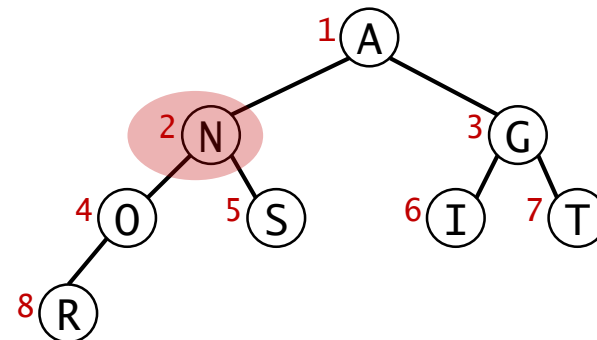
برگرداندن تعداد عناصر صف اولویت

پیاده‌سازی صف اولویت اندیس‌دار

□ پیاده‌سازی.

- با کدی مشابه با کد MinPQ شروع کن
- برای پیاده‌سازی از سه آرایه `keys[]`، `pq[]` و `qp[]` استفاده کن به گونه‌ای که:
 - `Keys[i]` بیانگر اولویت `i` است.
 - `pq[i]` بیانگر اندیس کلیدی است که در مکان `i` از هرم قرار دارد.
 - `qp[i]` بیانگر مکان کلید با اندیس `i` در هرم است.
- به منظور پیاده‌سازی عمل `decreaseKey(k, key)` از دستور `swim(qp[k])` استفاده کن.

<code>i</code>	0	1	2	3	4	5	6	7	8
<code>keys[i]</code>	A	S	O	R	T	I	N	G	-
<code>pq[i]</code>	-	0	6	7	2	1	5	4	3
<code>qp[i]</code>	1	5	4	8	7	6	2	3	-



الگوریتم پریم (نسخه مشتاق): پیاده‌سازی

۱۴۱

```
public class PrimMST {  
  
    private boolean[] marked;           // true if v on tree  
    private Edge[] edgeTo;             // shortest edge from tree vertex  
    private double[] distTo;           // distTo[w] = edgeTo[w].weight()  
    private IndexMinPQ<Double> pq;     // eligible crossing edges  
  
    public PrimMST(EdgeWeightedGraph G) {  
        marked = new boolean[G.V()];  
        edgeTo = new Edge[G.V()];  
        distTo = new double[G.V()];  
        pq = new IndexMinPQ<Double>(G.V());  
  
        for (int v = 0; v < G.V(); v++)  
            distTo[v] = Double.POSITIVE_INFINITY;  
        distTo[0] = 0;  
  
        pq.insert(0, 0.0);  
        while (!pq.isEmpty())  
            visit(G, pq.delMin());  
    }  
}
```

الگوریتم پریم (نسخه مشتاق): پیاده‌سازی

۱۴۲

```
private void visit(EdgeWeightedGraph G, int v)
{
    marked[v] = true;
    for (Edge e : G.adj(v))
    {
        int w = e.other(v);
        if (marked[w]) continue;
        if (e.weight() < distTo[w])
        {
            edgeTo[w] = e;
            distTo[w] = e.weight();
            if (pq.contains(w)) pq.decreaseKey(w, distTo[w]);
            else pq.insert(w, distTo[w]);
        }
    }
}

public Iterable<Edge> edges() { /* exercise */ }
public double weight() { /* exercise */ }
}
```

الگوریتم پریم: زمان اجرا

۱۴۳

- زمان اجرای الگوریتم پریم بستگی به روش پیاده‌سازی صف اولویت دارد:
- V مرتبه درج، V مرتبه حذف کوچک‌ترین، E مرتبه کاهش کلید.

زمان اجرا	کاهش کلید	حذف کوچک‌ترین	درج	پیاده‌سازی
V^2	1	V	1	آرایه
$E \log V$	$\log V$	$\log V$	$\log V$	هرم دودویی
$E \log_{E/V} V$	$\log_d V$	$d \log_d V$	$d \log_d V$	هرم d طرفه
$E + V \log V$	1^\dagger	$\log V^\dagger$	1^\dagger	هرم فیبوناچی

† هزینه‌ی سرشکن شده

□ جمع‌بندی.

- پیاده‌سازی با آرایه برای گراف‌های شلوغ بهینه است.
- هرم دودویی برای گراف‌های خلوت بسیار سریع‌تر است.
- هرم فیبوناچی به لحاظ نظری بهترین است، اما ارزش پیاده‌سازی ندارد.