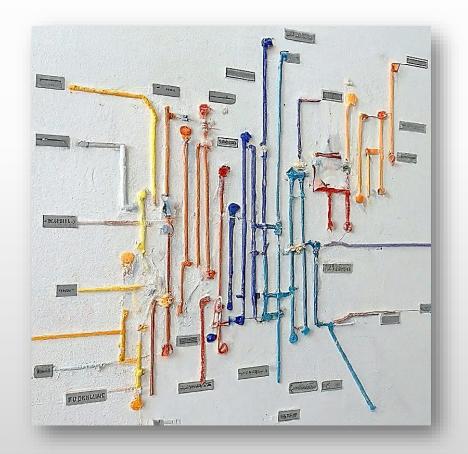


Bölüm 4: Çizge Algoritmaları Algoritmaları



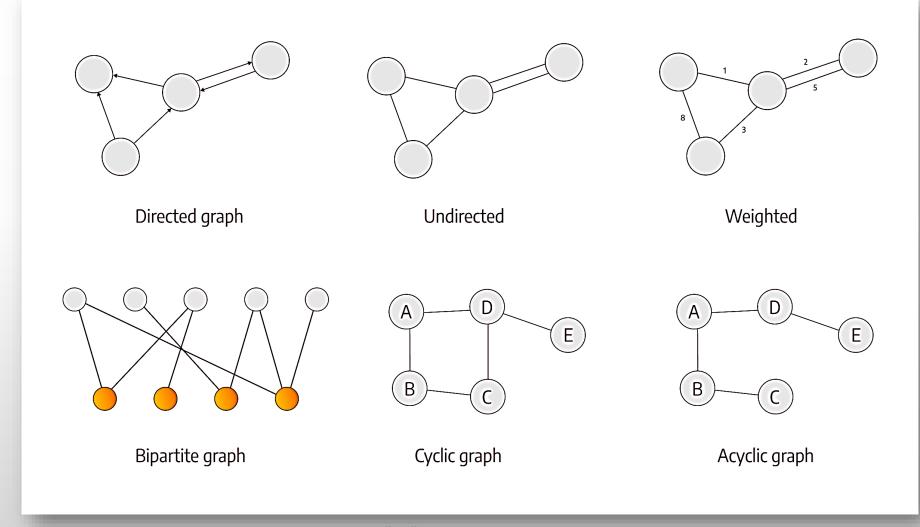


- Dünya aslında bir ağ gibidir.
 - Şehirler yollarla,
 - İnsanlar ilişkilerle,
 - Bilgisayarlar kablolarla birbirine bağlıdır.
- Çizge algoritmaları bu ağları inceler ve anlamlandırır.



Çizge Türleri









- Birbirine bağlı noktalar (düğüm) ve bu noktaları birleştiren çizgiler (kenar) ile temsil edilen ağ yapılarını inceler.
- Ağlarda en kısa yolu hesaplama, gruplama gibi işlemleri gerçekleştirir.
- Sosyal ağlar, harita uygulamaları, navigasyon gibi birçok alanda kullanılır.





- Farklı çizge algoritmaları, farklı işlemler için kullanılır.
- Derinlik Öncelikli Arama (DFS):
 - Bir düğümden başlar, dallanarak tüm ağı gezer.
- Genişlik Öncelikli Arama (BFS):
 - Bir düğümden başlar, katman katman tüm ağı gezer.
- Dijkstra Algoritması:
 - Başlangıç düğümünden diğer düğümlere en kısa yolları bulur.
- Kruskal Algoritması:
 - Bir ağı minimum maliyetle birbirine bağlayan kenarları seçer.





- DFS bir labirentten çıkış yolu ararken kullanılabilir.
- BFS bir haberin tüm şehire yayılma sürecini modelleyebilir.
- Dijkstra en kısa sürede teslimat yapmak için kullanılabilir.







- Çizge gezinme algoritmaları (Graph traversal)
- En kısa yol algoritmaları (Shortest path)
- Minimum yayılan ağaç algoritmaları (Minimum spanning tree)
- Ağ akış algoritmaları (Network flow)

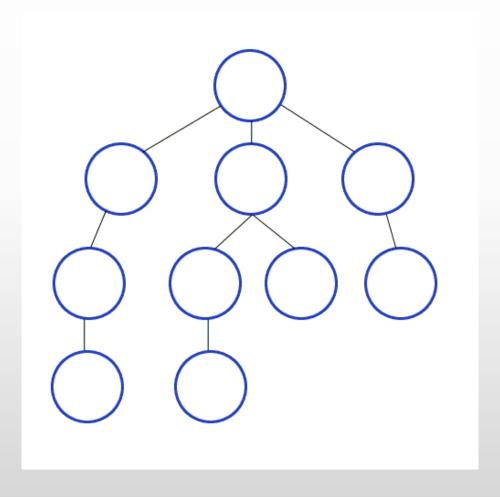




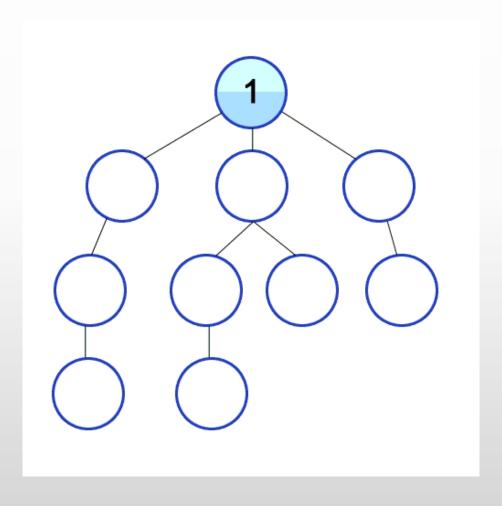
- Çizgenin yapısını sistematik bir şekilde keşfetmek için kullanılır.
- İki ana kategoriye ayrılır:
 - derinlik öncelikli arama (DFS) ve
 - genişlik öncelikli arama (BFS).
- DFS, yığıt veri yapısı kullanarak, bir düğümden başlar ve mümkün olduğunca derinlere iner, tüm komşularını ziyaret ettikten sonra geri döner.
- BFS, kuyruk veri yapısı kullanarak, seviye seviye tüm düğümleri ziyaret eder.



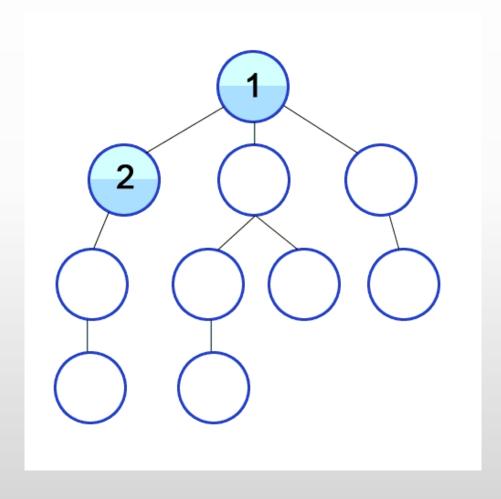




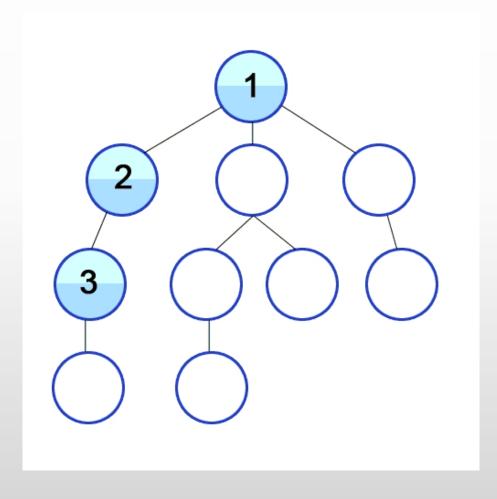




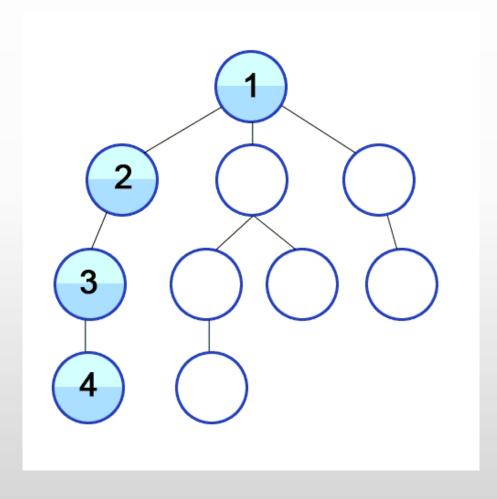




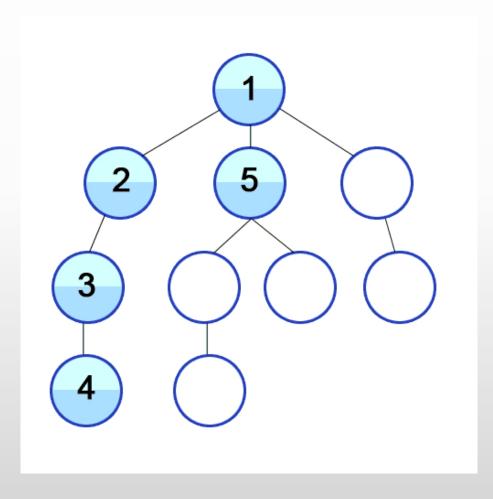




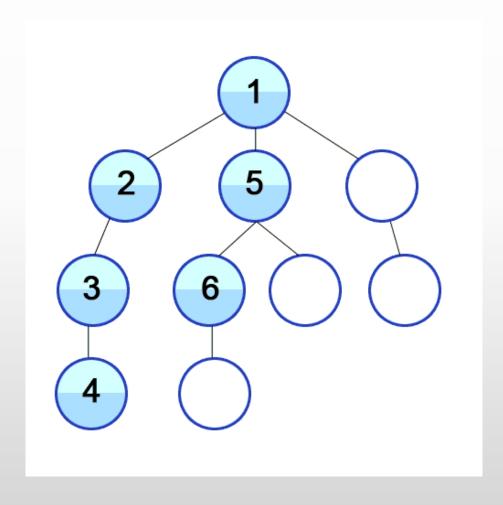




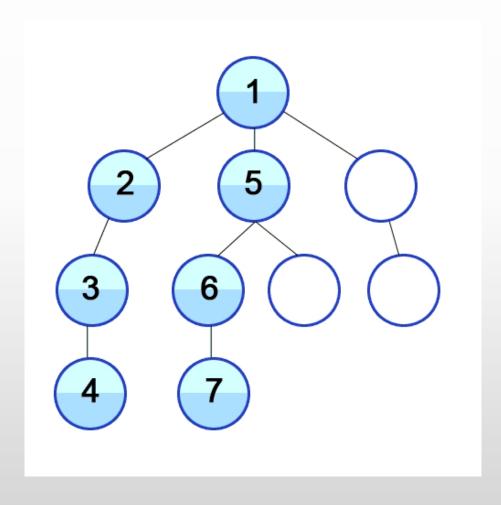




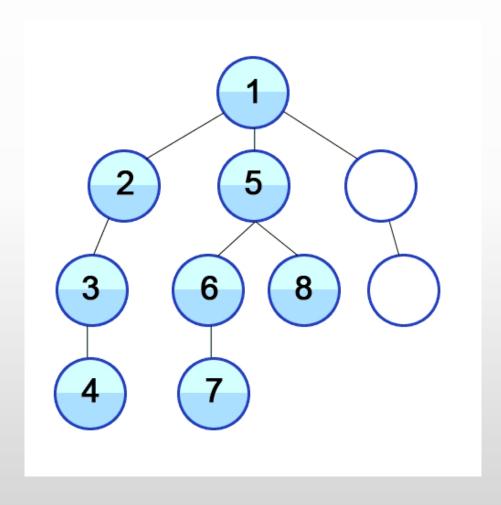




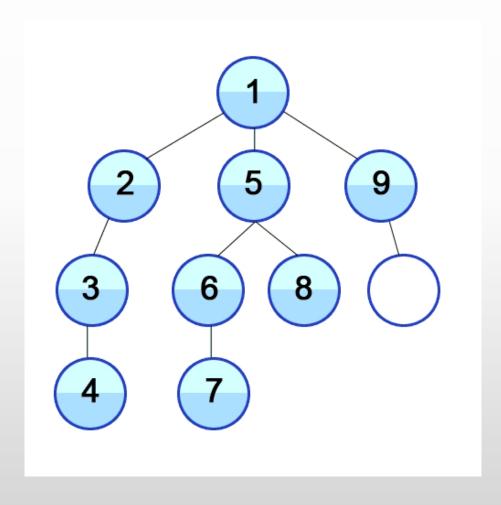




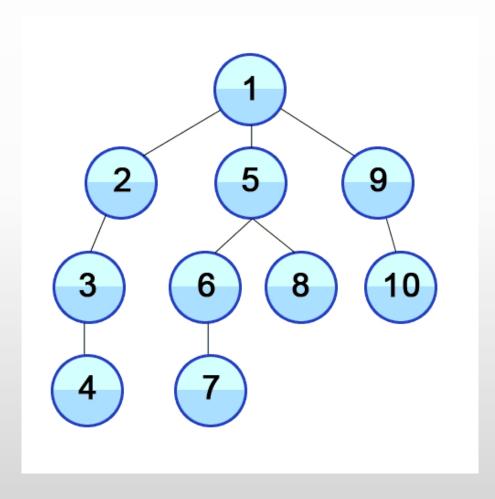
















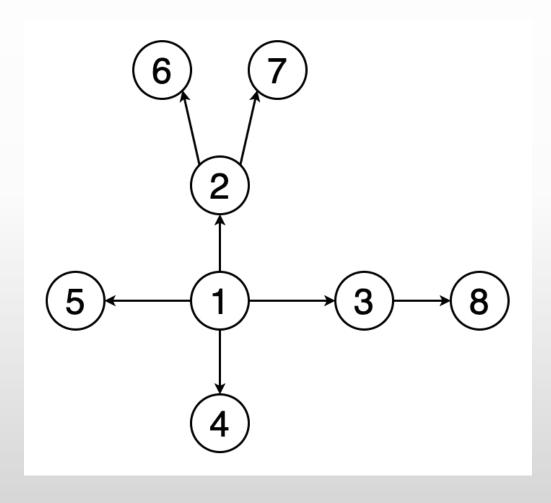
procedure DFS(G, v) is
label v as discovered
for all directed edges from v to w that are in G.adjacentEdges(v) do
if vertex w is not labeled as discovered then
recursively call DFS(G, w)



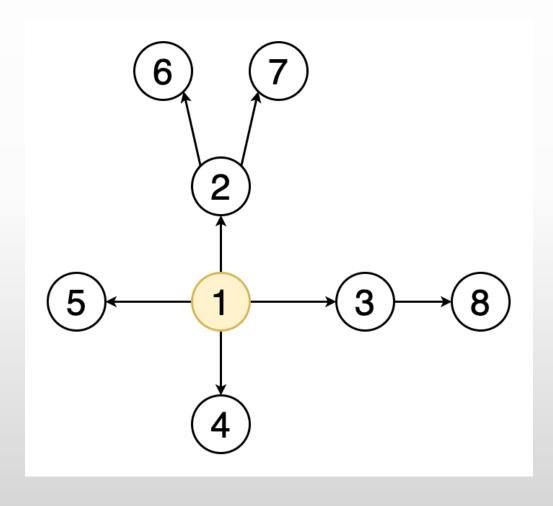


```
procedure DFS_iterative(G, v) is
  let S be a stack
  S.push(v)
  while S is not empty do
    v = S.pop()
     if v is not labeled as discovered then
       label v as discovered
       for all edges from v to w in G.adjacentEdges(v) do
         S.push(w)
```

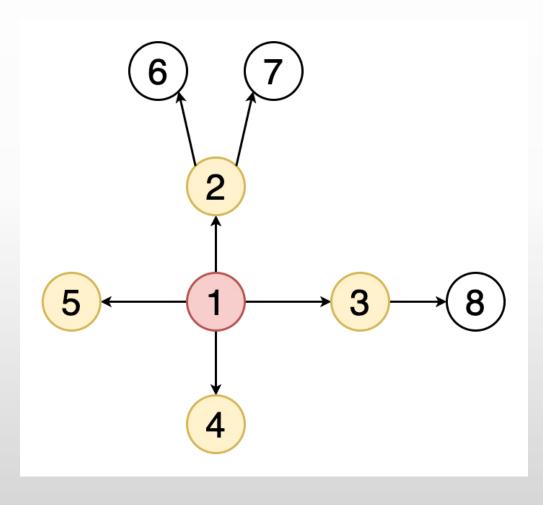




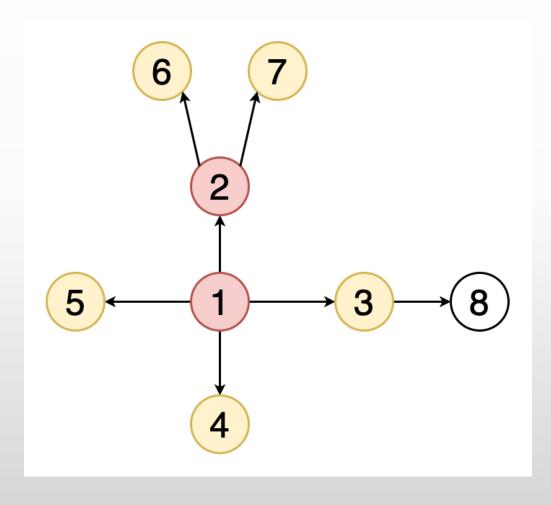




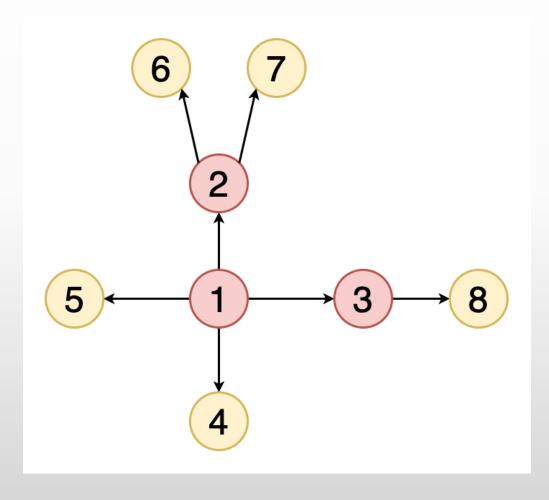






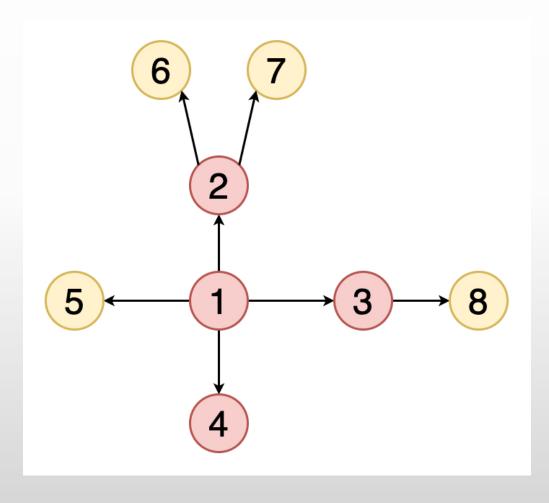




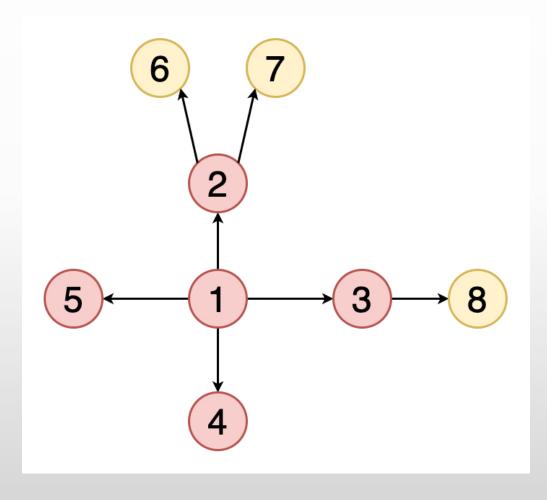




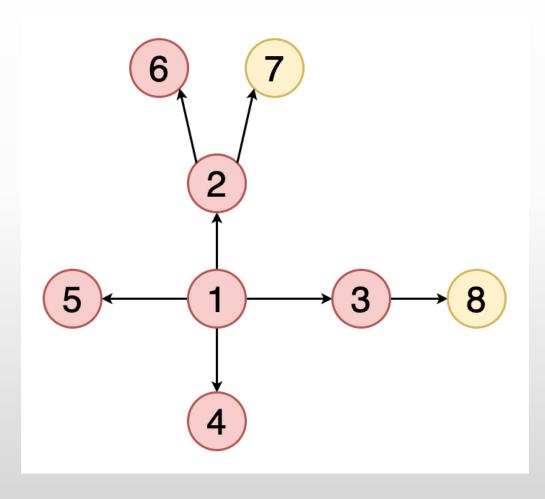




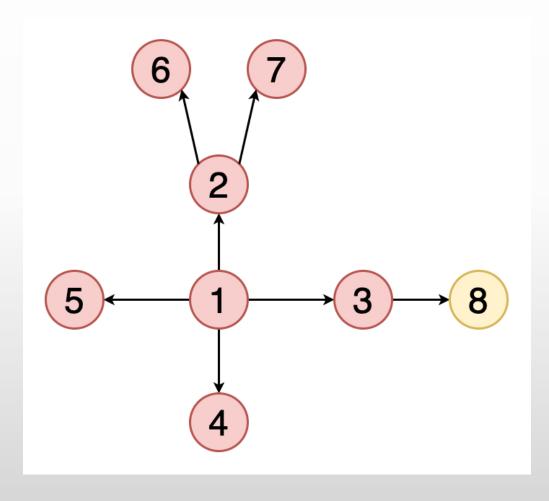






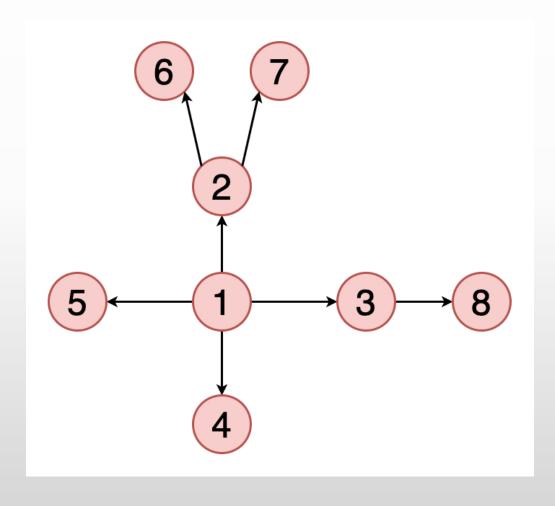








31



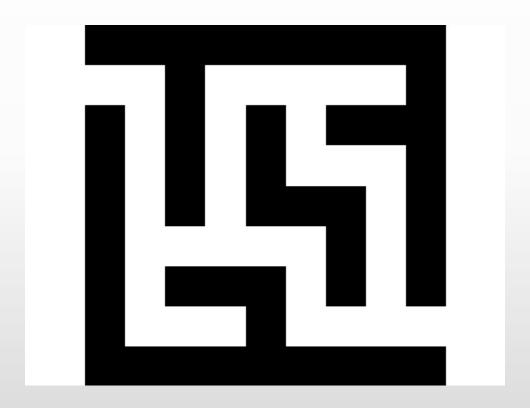




```
procedure BFS(G, root) is
   let Q be a queue
   label root as explored
   Q.enqueue(root)
   while Q is not empty do
      v := Q.dequeue()
      if v is the goal then
        return v
      for all edges from v to w in G.adjacentEdges(v) do
        if w is not labeled as explored then
           label w as explored
           w.parent := v
           Q.enqueue(w)
```

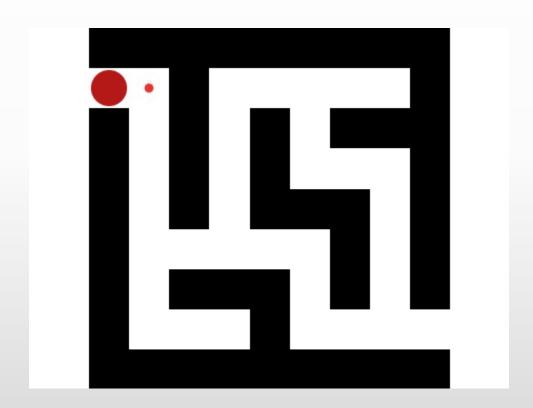






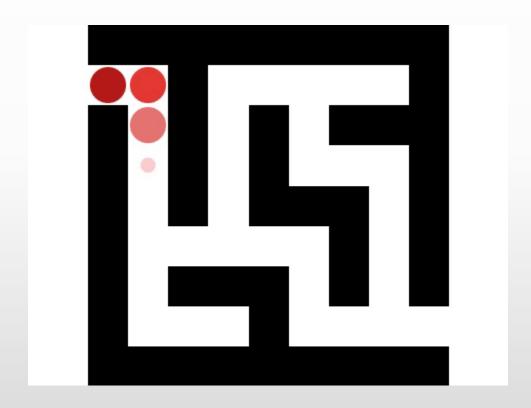






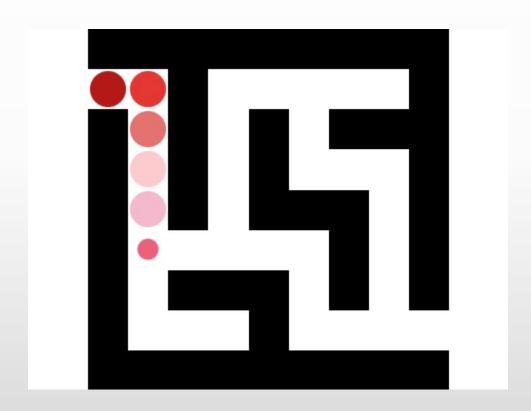
BFS Search Way





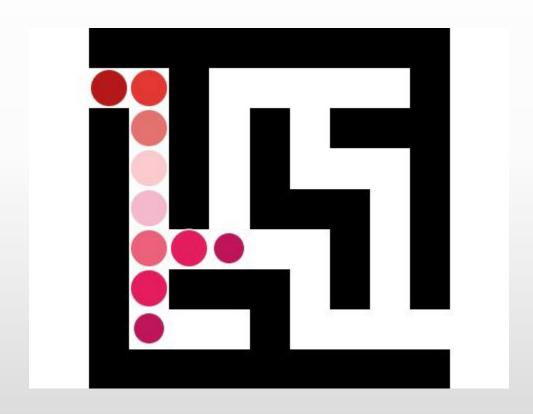
BFS Search Way





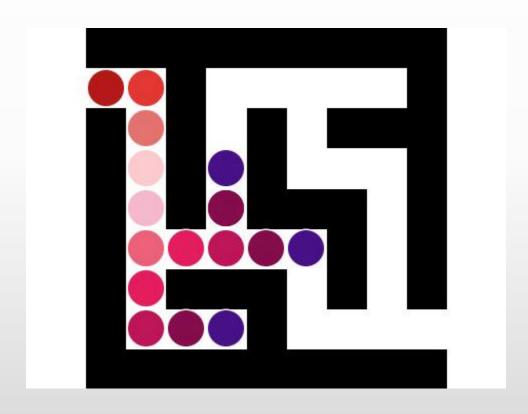
BFS Search Way





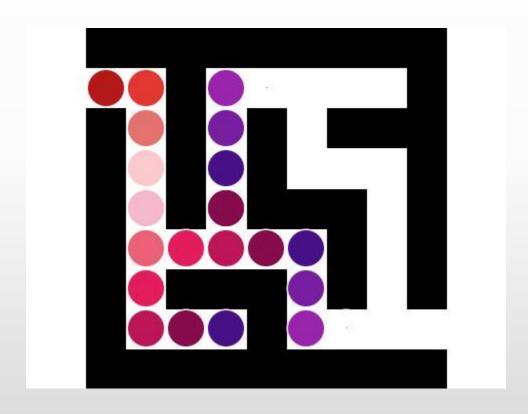
BFS Search Way





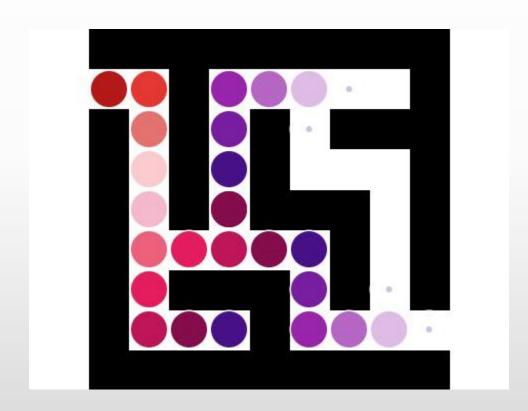






BFS Search Way











- Yönlü çizgede güçlü bağlantılı bileşenleri bulur.
- Güçlü bağlantılı bileşenler, (strongly connected components)
 - iki düğüm arasında hem ileri hem de geri yönlü yolların bulunduğu bileşenlerdir.
 - bir düğüm ve ona erişilebilen tüm düğümleri içeren alt çizge.





- DFS (Depth-First Search) tabanlı bir algoritmadır.
- Çizgenin düğümlerini sıra ile ziyaret eder.
- Her ziyaret edilen düğüm için, o düğümden ulaşılabilen en düşük düğüm numarası (index) hesaplanır.





- Adım 1: Her bir düğüm DFS algoritması ile ziyaret edilir.
- Adım 2: DFS sırasında, ziyaret edilen her düğüm bir numara alır. Bu numara, düğümün çizge içindeki konumunu temsil eder.
- Adım 3: Her düğüm için, düğümden ulaşılabilen en düşük düğüm numarası hesaplanır. Bu, çizgedeki ileri ve geri yönlü yolları kontrol eder.
- Adım 4: Düğüm numaraları ve en düşük düğüm numaraları kullanılarak güçlü bağlantılı bileşenler bulunur.

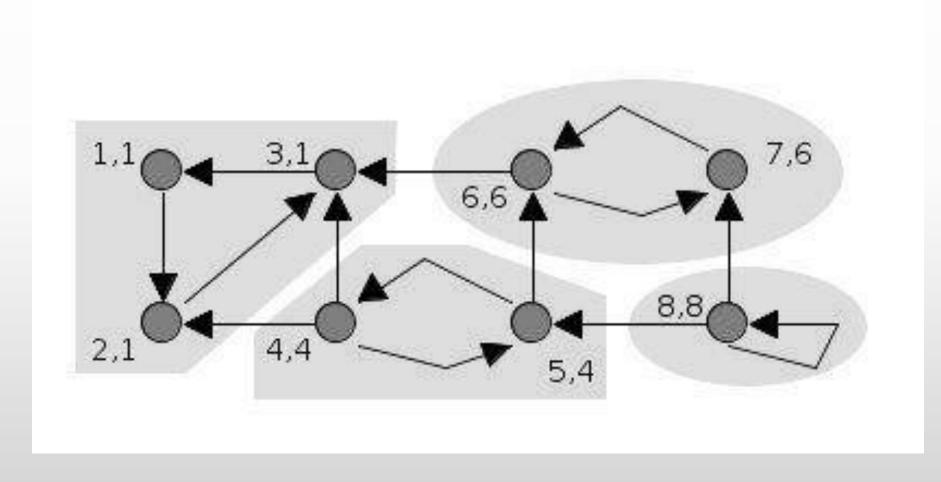




- Tarjan'ın Algoritması'nın karmaşıklığı,
 - O(V+E)
 - V düğüm sayısı
 - E kenar sayısı

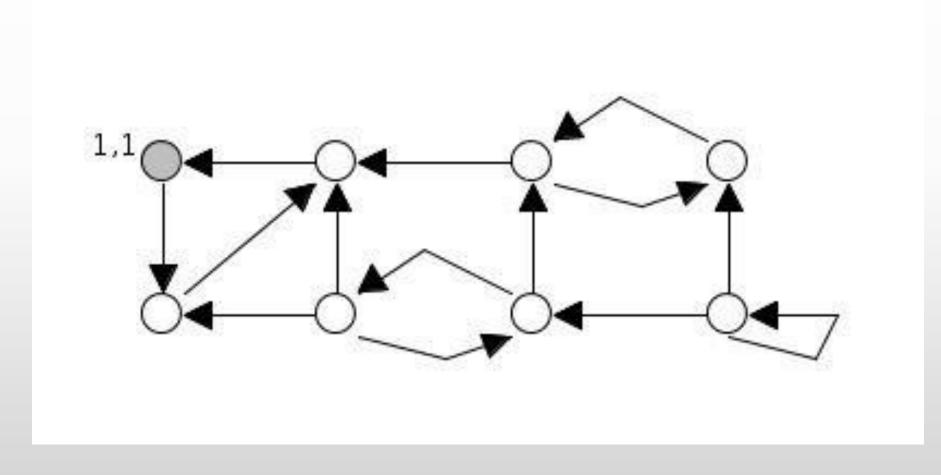






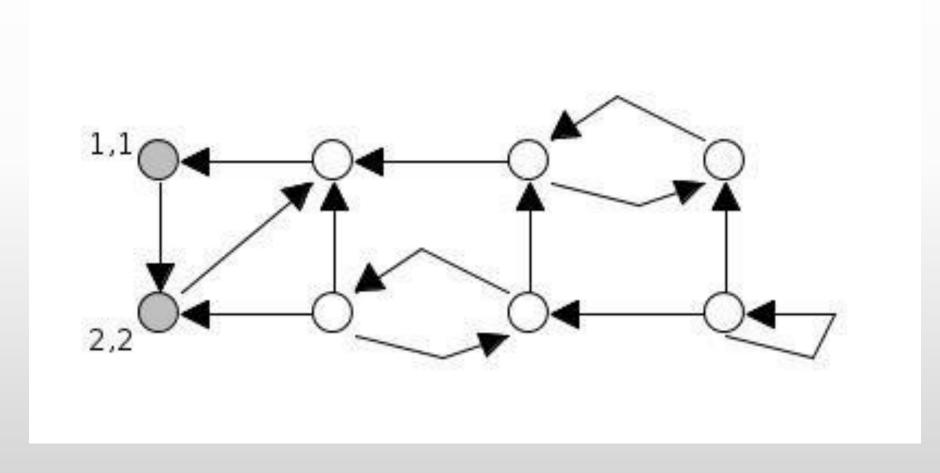






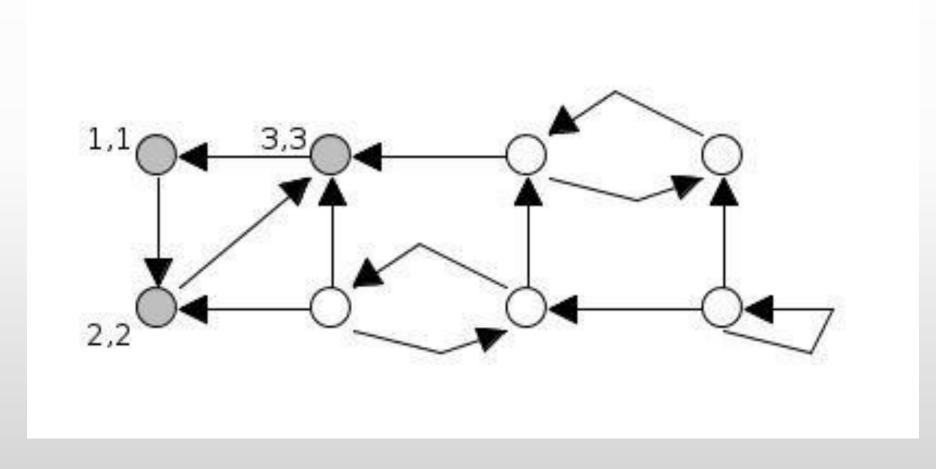






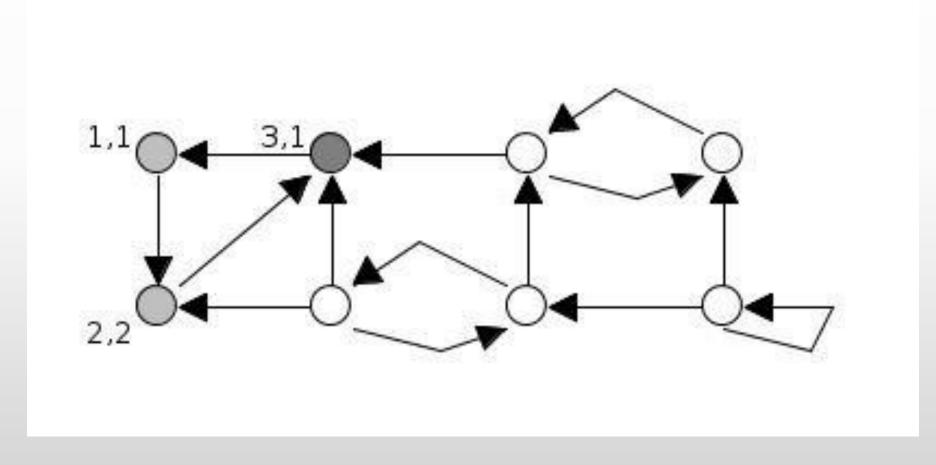






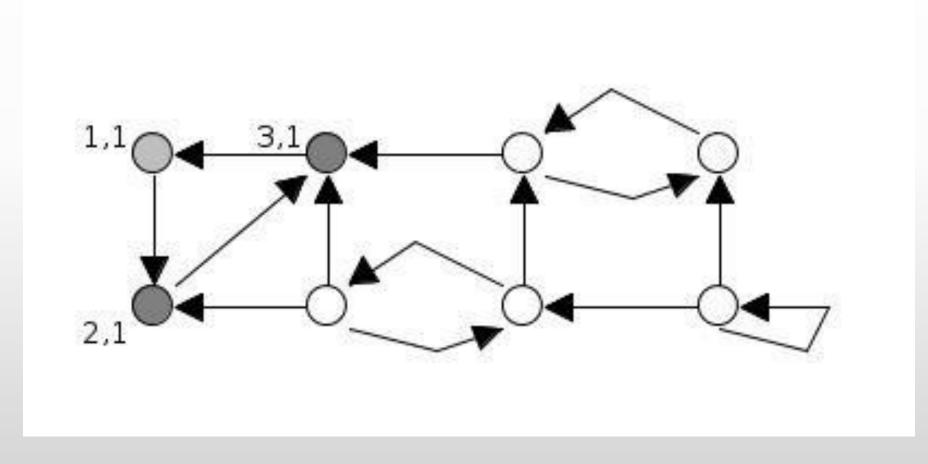








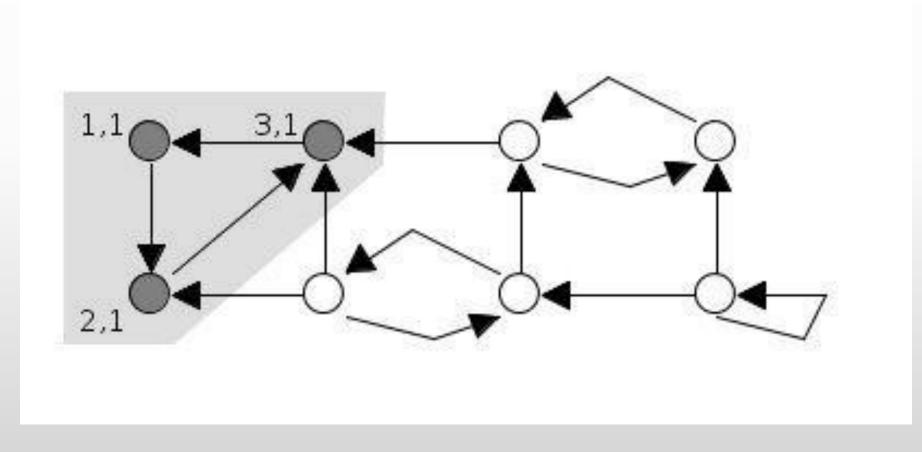






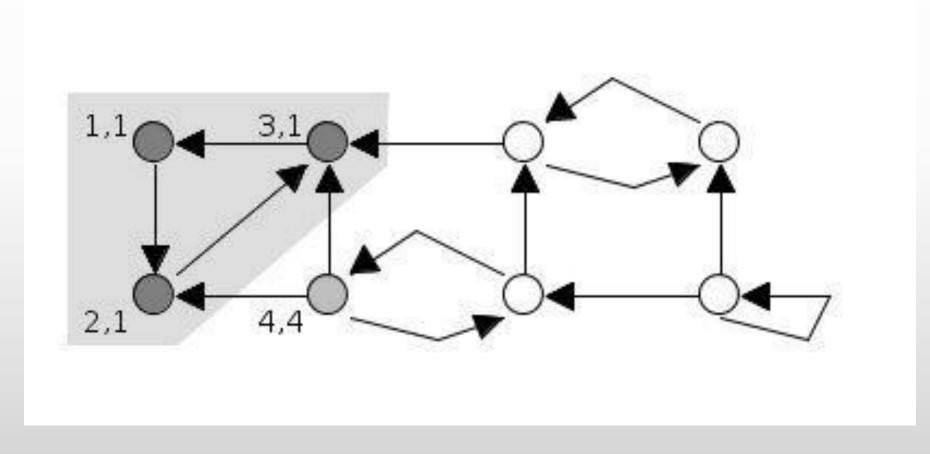


52



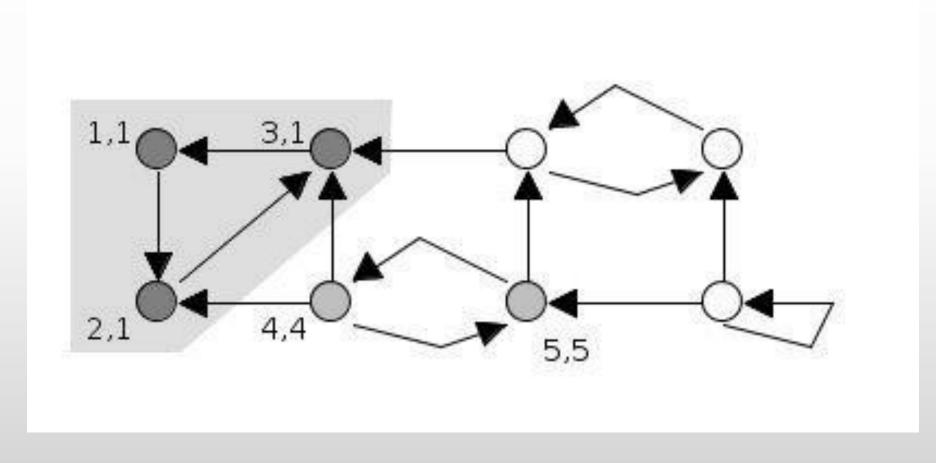






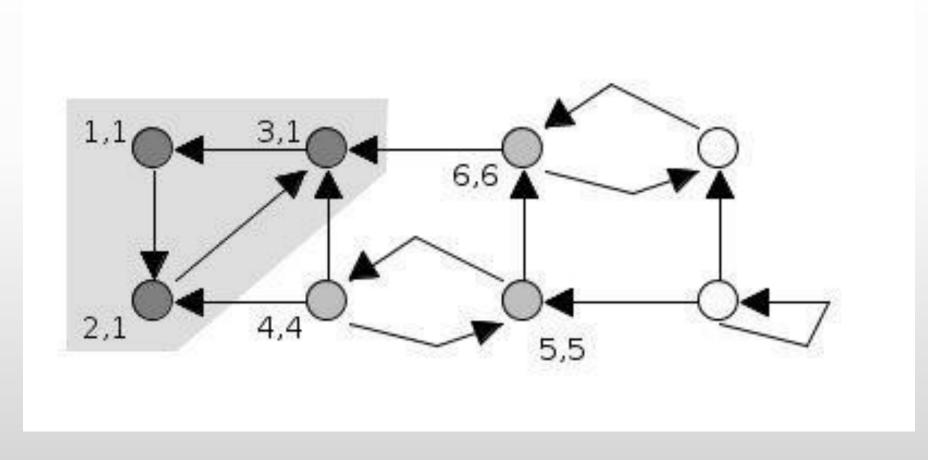






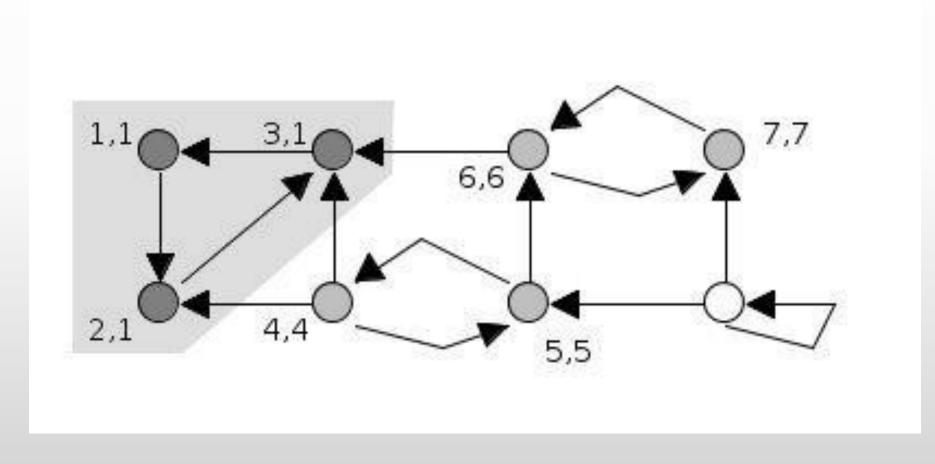








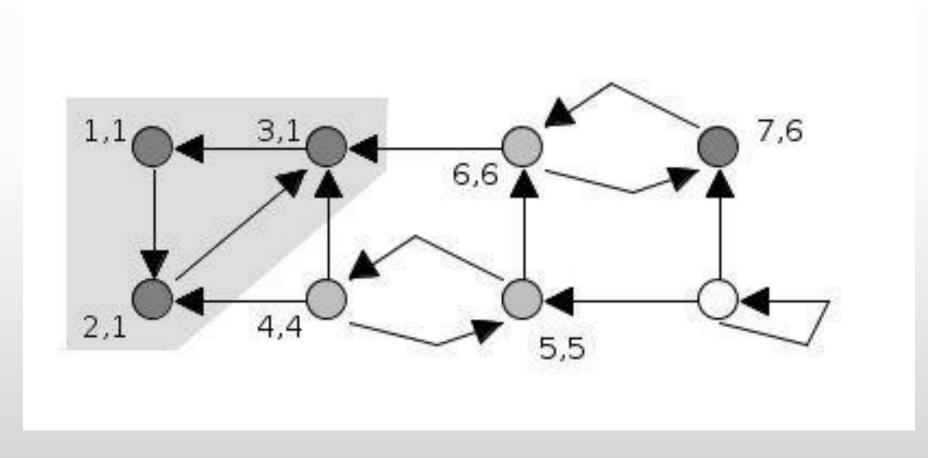








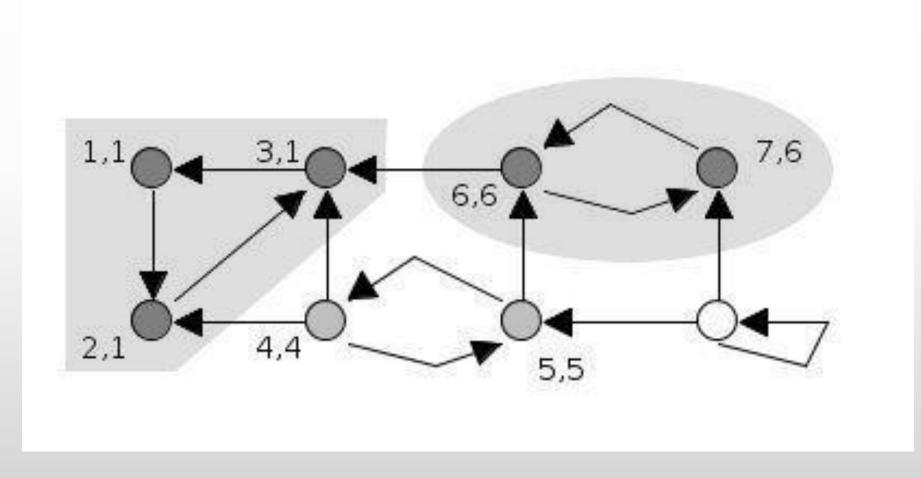
57





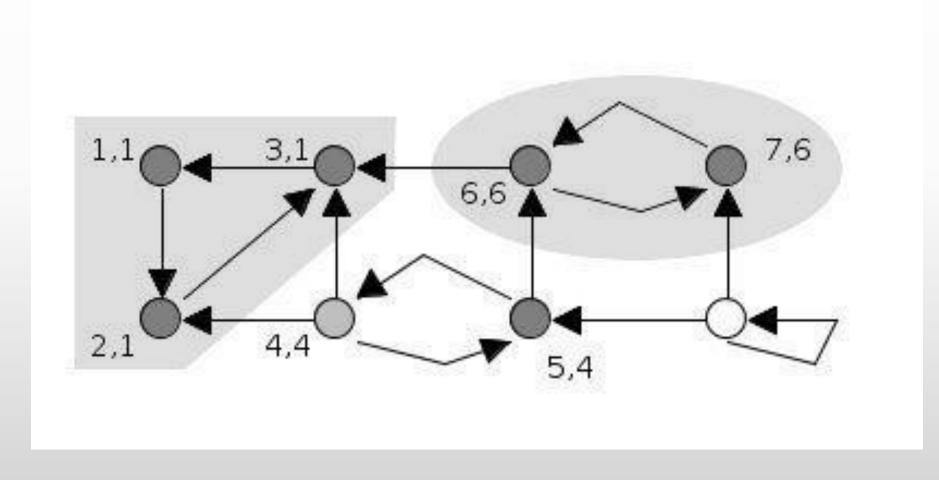


58



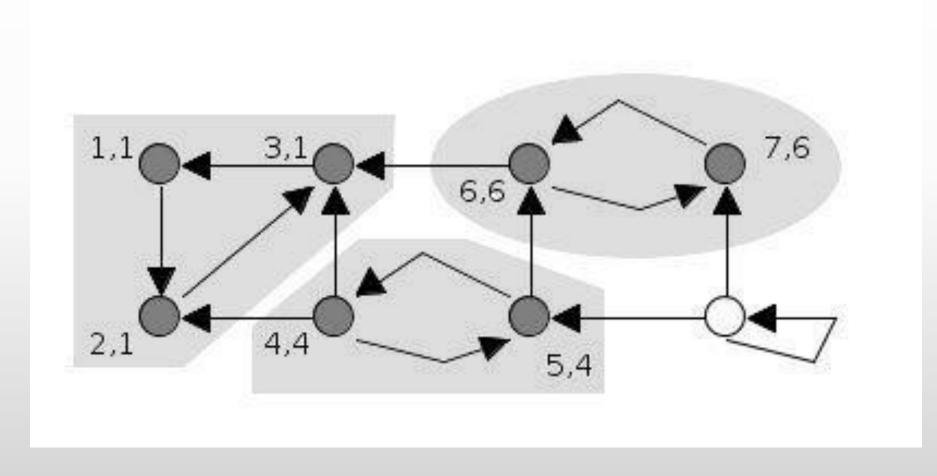






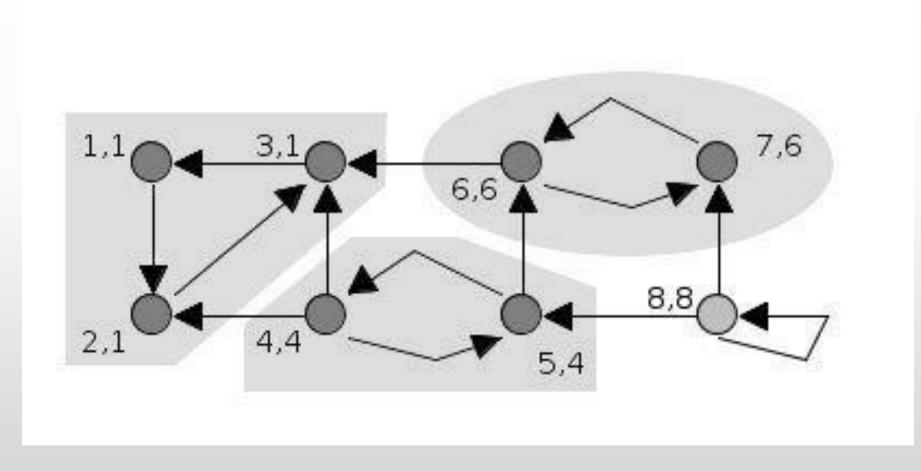






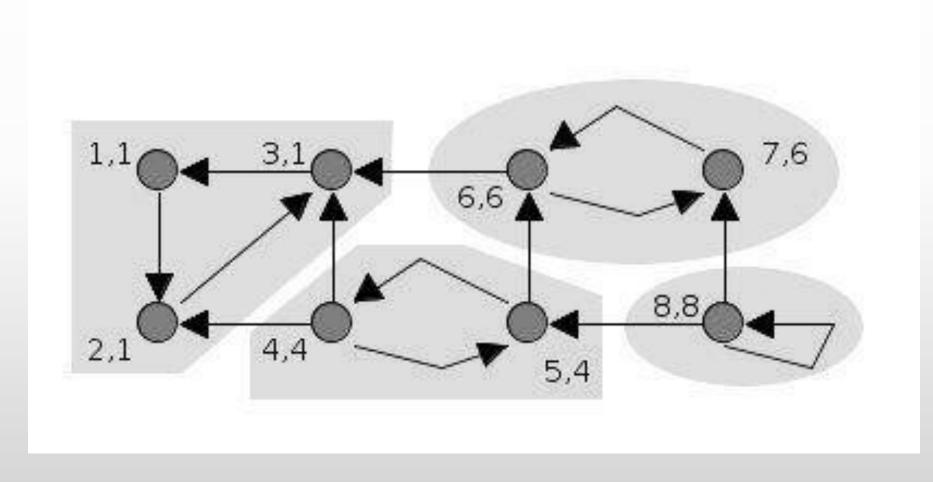














SON