Recaptulação:

1. Busca em profundidade

Recaptulação:

- 1. Busca em profundidade
- 2. Busca em largura

Recaptulação:

- 1. Busca em profundidade
- 2. Busca em largura

Diferença crucial:

Recaptulação:

- 1. Busca em profundidade
- 2. Busca em largura

Diferença crucial: $pilhas \times filas$

Recaptulação:

- 1. Busca em profundidade
- 2. Busca em largura

Diferença crucial: $pilhas \times filas$

Busca generalizada: políticas generalizadas de processamento de arestas

Recaptulação:

- 1. Busca em profundidade
- 2. Busca em largura

Diferença crucial: $pilhas \times filas$

 Busca generalizada: políticas generalizadas de processamento de arestas (fringes)

Programa 18.10

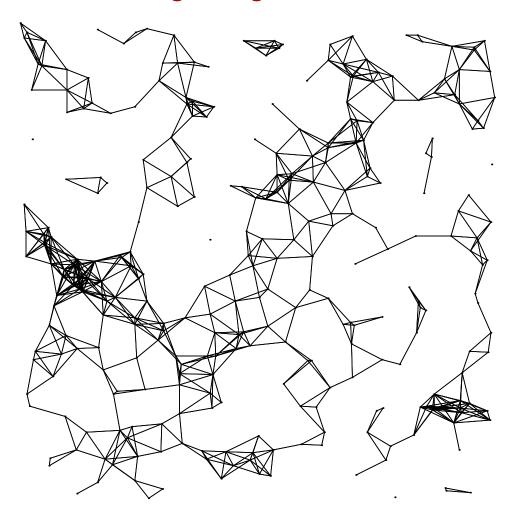
```
void pfs(Graph G, Edge e)
  { link t; int v, w;
    GQput(e); pre[e.w] = cnt++;
    while (!GQempty())
      {
        e = GQget(); w = e.w; st[w] = e.v;
        for (t = G->adj[w]; t != NULL; t = t->next)
          if (pre[v = t->v] == -1)
            { GQput(EDGE(w, v)); pre[v] = cnt++; }
          else if (st[v] == -1)
            GQupdate(EDGE(w, v));
```

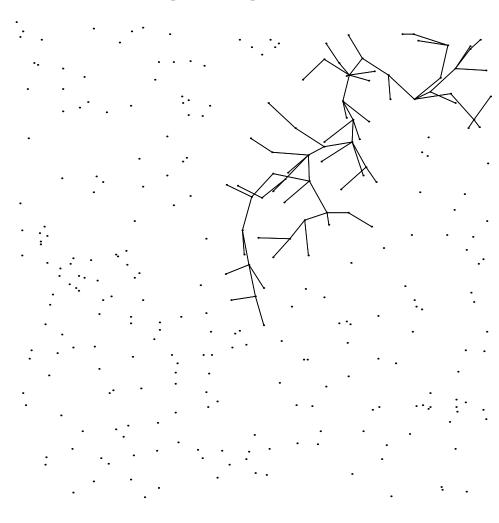
Programa 18.11

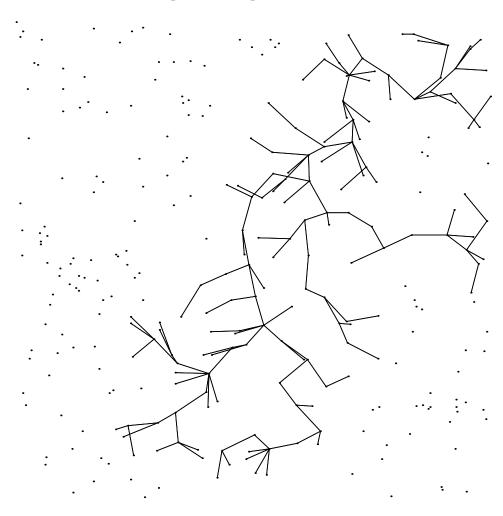
```
#include <stdlib.h>
#include "RQ.h"
static Item *s;
static int N;
void RQinit(int maxN)
  { s = malloc(maxN*sizeof(Item)); N = 0; }
int RQempty()
  { return N == 0; }
void RQput(Item x)
  \{ s[N++] = x; \}
void RQupdate(Item x)
  { }
```

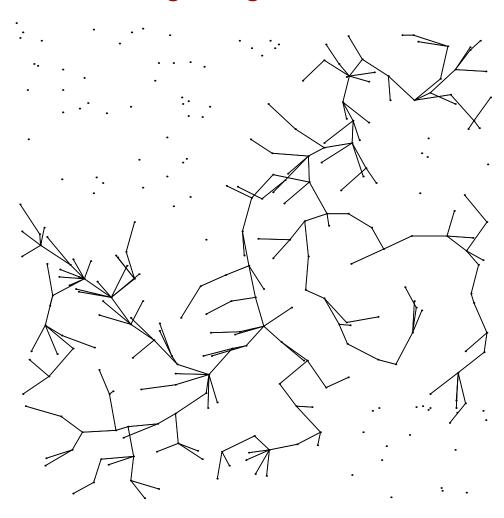
Programa 18.11

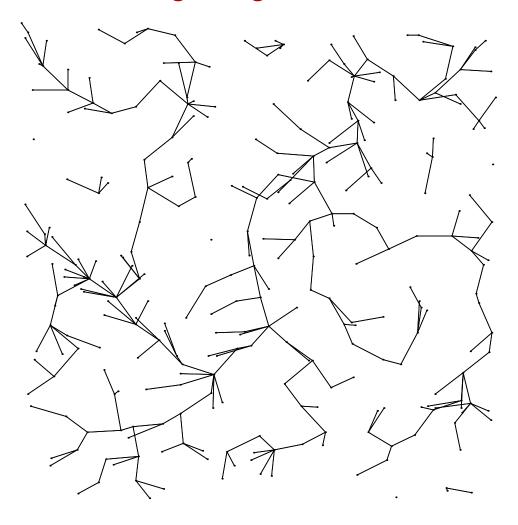
```
Item RQget()
    { Item t;
    int i = N*(rand()/(RAND_MAX + 1.0));
    t = s[i]; s[i] = s[N-1]; s[N-1] = t;
    return s[--N];
}
```

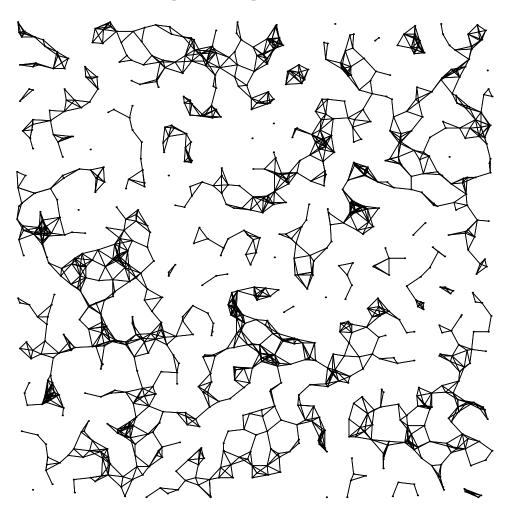


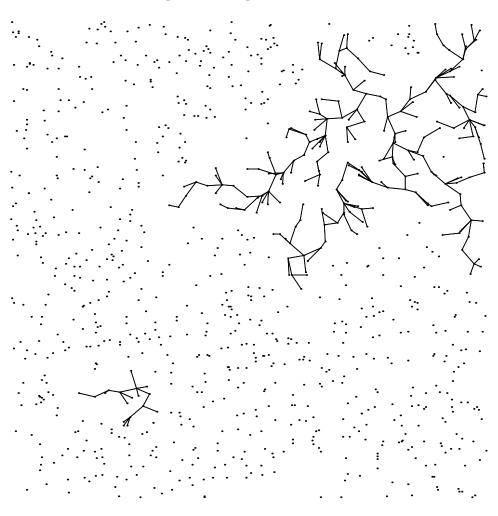


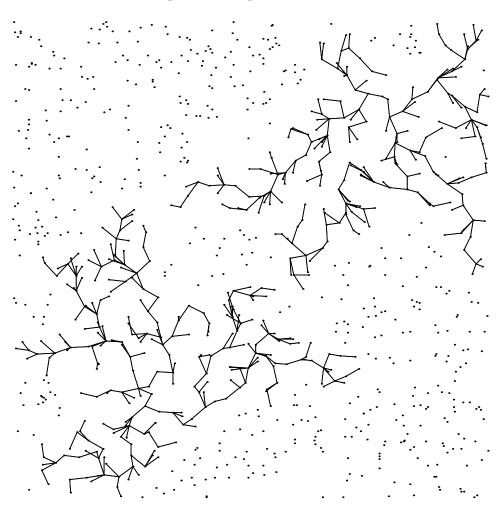


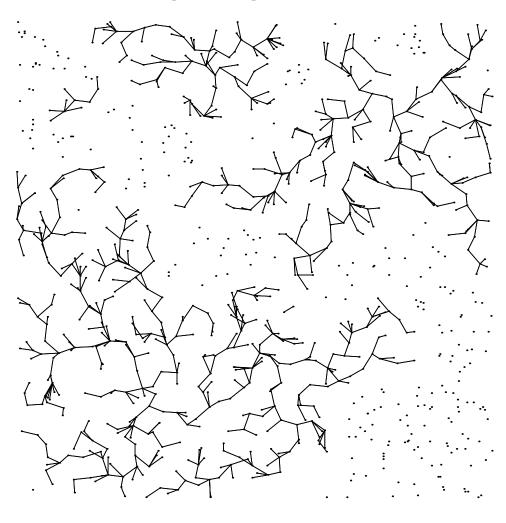


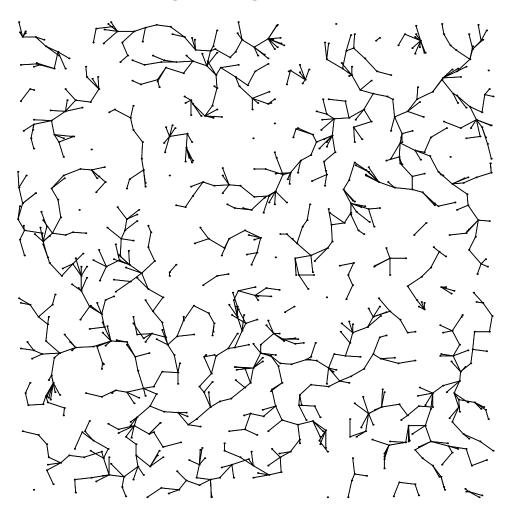


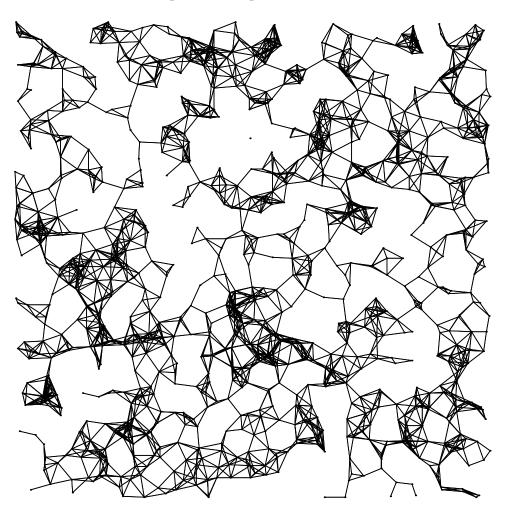


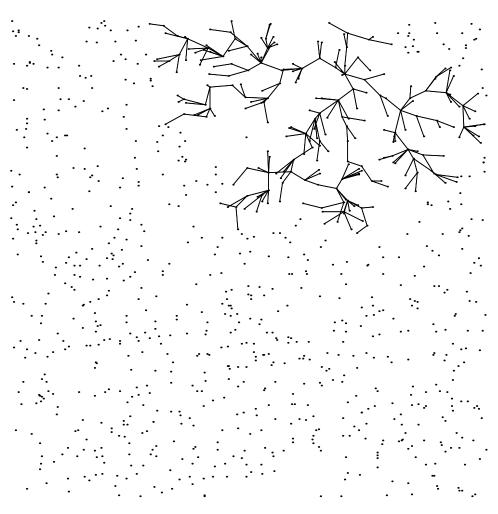


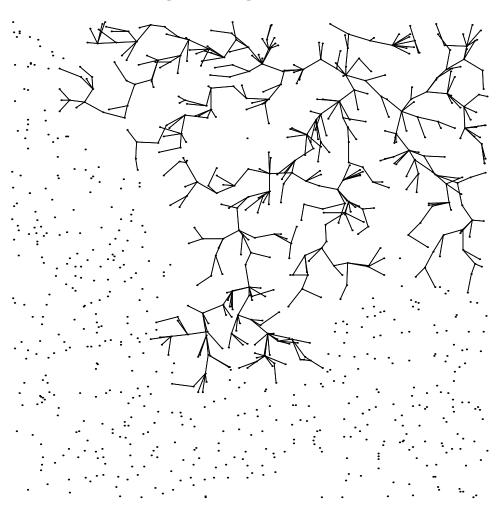


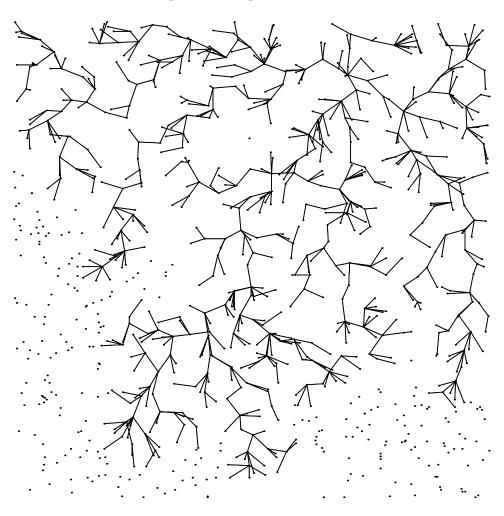


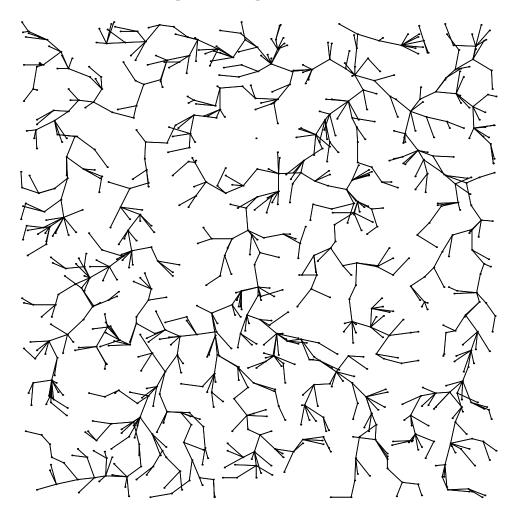












Grafos Dirigidos e Grafos Dirigidos Acíclicos (DAGs) Sedgewick: Capítulo 19

Grafos:

1.
$$G = (V, E)$$
, onde $E \subset {V \choose 2}$

Grafos:

1. G = (V, E), onde $E \subset \binom{V}{2}$ [quase sempre, V finito]

Grafos:

1. G = (V, E), onde $E \subset \binom{V}{2}$ [quase sempre, V finito]

2. Às vezes, consideramos *multigrafos*: arestas múltiplas e laços são permitidos.

Grafos dirigidos:

1. G = (V, E), onde $E \subset V \times V$

Grafos dirigidos:

1.
$$G = (V, E)$$
, onde $E \subset V \times V$

2. Às vezes, consideramos multigrafos dirigidos: arcos múltiplos e laços são permitidos (*arco* = "aresta dirigida" ou "orientada").

Grafos dirigidos:

1.
$$G = (V, E)$$
, onde $E \subset V \times V$

2. Às vezes, consideramos multigrafos dirigidos: arcos múltiplos e laços são permitidos (*arco* = "aresta dirigida" ou "orientada").

Exemplo: Figura 19.1

Algumas definições

Algumas definições

1. Passeio dirigido, trilha dirigida, caminho dirigido, acessibilidade

Algumas definições

- 1. Passeio dirigido, trilha dirigida, caminho dirigido, acessibilidade
- 2. Passeio dirigido fechado, passeio dirigido fechado não-trivial (pelo menos um arco), circuito dirigido

Algumas definições

- 1. Passeio dirigido, trilha dirigida, caminho dirigido, acessibilidade
- 2. Passeio dirigido fechado, passeio dirigido fechado não-trivial (pelo menos um arco), circuito dirigido
- 3. Grafos dirigidos acíclicos (DAGs) = grafos dirigidos sem passeios dirigidos fechados não-triviais

Algumas definições

- 1. Passeio dirigido, trilha dirigida, caminho dirigido, acessibilidade
- 2. Passeio dirigido fechado, passeio dirigido fechado não-trivial (pelo menos um arco), circuito dirigido
- 3. Grafos dirigidos acíclicos (DAGs) = grafos dirigidos sem passeios dirigidos fechados não-triviais
 - ▶ Exemplo básico: relação de precedência
 - Exemplo: Figura 19.6/19.7

1. Grafos dirigidos fortemente conexos

- 1. Grafos dirigidos fortemente conexos
- 2. Relação de equivalência: $x \leftrightarrow y$ (acessibilidade mútua, conexidade forte)

- 1. Grafos dirigidos fortemente conexos
- 2. Relação de equivalência: $x \leftrightarrow y$ (acessibilidade mútua, conexidade forte)
- 3. Classes de equivalência: C_x ($x \in V(G)$)

- 1. Grafos dirigidos fortemente conexos
- 2. Relação de equivalência: $x \leftrightarrow y$ (acessibilidade mútua, conexidade forte)
- 3. Classes de equivalência: C_x ($x \in V(G)$)
- 4. Componentes fortemente conexas: $G[C_x]$ ($x \in V(G)$)

- 1. Grafos dirigidos fortemente conexos
- 2. Relação de equivalência: $x \leftrightarrow y$ (acessibilidade mútua, conexidade forte)
- 3. Classes de equivalência: C_x ($x \in V(G)$)
- 4. Componentes fortemente conexas: $G[C_x]$ $(x \in V(G))$
- 5. Não necessariamente $G = \bigcup_{x \in V(G)} G[C_x]$

1. O 'núcleo' K(G) de um grafo dirigido G ("condensação de G")

- 1. O 'núcleo' K(G) de um grafo dirigido G ("condensação de G")
- 2. K(G) é um DAG; exemplo: Figura 19.1/19.8

- 1. O 'núcleo' K(G) de um grafo dirigido G ("condensação de G")
- 2. K(G) é um DAG; exemplo: Figura 19.1/19.8
- 3. Cortes dirigidos: para $S \subset V(G)$, definimos $\partial^+(S) = \{(x,y) \in E(G) : x \in S \text{ e } y \in V(G) \setminus S\}$. Ademais, $\partial^-(S) = \partial^+(V(G) \setminus S)$

- 1. O 'núcleo' K(G) de um grafo dirigido G ("condensação de G")
- 2. K(G) é um DAG; exemplo: Figura 19.1/19.8
- 3. Cortes dirigidos: para $S \subset V(G)$, definimos $\partial^+(S) = \{(x,y) \in E(G) : x \in S \text{ e } y \in V(G) \setminus S\}$. Ademais, $\partial^-(S) = \partial^+(V(G) \setminus S)$
- 4. Grau de entrada, grau de saída; fontes e sorvedouros

- 1. O 'núcleo' K(G) de um grafo dirigido G ("condensação de G")
- 2. K(G) é um DAG; exemplo: Figura 19.1/19.8
- 3. Cortes dirigidos: para $S \subset V(G)$, definimos $\partial^+(S) = \{(x,y) \in E(G) : x \in S \text{ e } y \in V(G) \setminus S\}$. Ademais, $\partial^-(S) = \partial^+(V(G) \setminus S)$
- 4. Grau de entrada, grau de saída; fontes e sorvedouros

Figura 19.7

1. Conexidade: grafos não-dirigidos

- 1. Conexidade: grafos não-dirigidos
- 2. Acessibilidade: grafos dirigidos, relação não simétrica

- 1. Conexidade: grafos não-dirigidos
- 2. Acessibilidade: grafos dirigidos, relação não simétrica
- 3. Conexidade forte

1. Knuth: Stanford GraphBase ...

- 1. Knuth: Stanford GraphBase
- 2. Sedgewick: matrizes de adjacência e listas de adjacência

- 1. Knuth: Stanford GraphBase ...
- 2. Sedgewick: matrizes de adjacência e listas de adjacência
 - ▶ Peculiaridade: colocamos laços em todos os vértices (pura conveniência)

- 1. Knuth: Stanford GraphBase ...
- 2. Sedgewick: matrizes de adjacência e listas de adjacência
 - Peculiaridade: colocamos laços em todos os vértices (pura conveniência)
 - Assim: 1s na diagonal das mz de adj. e ao menos uma célula em cada lista de adj.

Programa 19.1

```
Graph GRAPHreverse(Graph G)
  { int v; link t;
    Graph R = GRAPHinit(G->V);
    for (v = 0; v < G->V; v++)
        for (t = G->adj[v]; t != NULL; t = t->next)
        GRAPHinsertE(R, EDGE(t->v, v));
    return R;
}
```