

# Transformada Imagem-Floresta (IFT)

Prof. Dr. Paulo A. V. de Miranda

`pmiranda@vision.ime.usp.br`

Instituto de Matemática e Estatística (IME),  
Universidade de São Paulo (USP)

# Caminhos no grafo

- Um caminho  $\pi$  no grafo  $G = (\mathcal{D}_I, \mathcal{A})$  é uma sequência de pixels distintos  $\langle p_1, p_2, \dots, p_n \rangle$ , onde  $(p_i, p_{i+1}) \in \mathcal{A}$ ,  $i = 1, 2, \dots, n - 1$ .
- O pixel  $p_1$  é a origem  $org(\pi)$  do caminho, e  $p_n$  é o destino  $dst(\pi)$ .
- O caminho  $\pi$  é dito **trivial** se  $\pi = \langle p_1 \rangle$ .
- Seja  $\pi$  um caminho que termina em um pixel  $p$  e  $(p, q) \in \mathcal{A}$ , então  $\pi \cdot \langle p, q \rangle$  é dito o caminho resultante da concatenação de  $\pi$  e  $\langle p, q \rangle$  com as duas instâncias de  $p$  se fundindo em uma.
- Um pixel  $q$  é dito **conexo** a um pixel  $p$  se existir um caminho de  $p$  a  $q$  em  $G = (\mathcal{D}_I, \mathcal{A})$ .

# Funções de conexidade

- Uma função de conexidade  $f(\pi)$  associa um valor escalar a qualquer caminho no grafo  $G = (\mathcal{D}_I, \mathcal{A})$ , com base em propriedades da imagem ao longo deste caminho.
- Em segmentação, por exemplo, propriedades locais da imagem (vetor de atributos) e globais do objeto desejado (textura, cor e forma) podem ser exploradas no cálculo de  $f(\pi)$  para indicar a força de conexidade entre seus nós terminais através do caminho  $\pi$ .

# Funções de conexidade

As funções de conexidade são especificadas por uma regra de inicialização e uma regra de extensão de caminho.

$$\begin{aligned} f_{\max}(\langle t \rangle) &= H(t) \\ f_{\max}(\pi_s \cdot \langle s, t \rangle) &= \max\{f_{\max}(\pi_s), w(s, t)\} \end{aligned} \quad (1)$$

$$\begin{aligned} f_{\text{sum}}(\langle t \rangle) &= H(t) \\ f_{\text{sum}}(\pi_s \cdot \langle s, t \rangle) &= f_{\text{sum}}(\pi_s) + w(s, t) \end{aligned} \quad (2)$$

$$f_{\text{euc}}(\langle t \rangle) = \begin{cases} 0 & \text{if } t \in \mathcal{S} \\ +\infty & \text{caso contrário} \end{cases}$$

$$f_{\text{euc}}(\pi_s \cdot \langle s, t \rangle) = \|t - R(s)\|^2 \quad (3)$$

onde  $H(t)$  é um valor inicial,  $R(s) = \text{org}(\pi_s)$ ,  $w(s, t)$  é um peso de arco ( $w(s, t) \geq 0$  em  $f_{\text{sum}}$ ), e  $\mathcal{S} \subset \mathcal{D}_I$  é um conjunto de sementes.

# Funções de conexidade

As funções  $f_{\max}$  e  $f_{\text{sum}}$  são casos particulares de funções  $f_{mi}$  monotonicamente incrementais.

$$\begin{aligned} f_{mi}(\langle t \rangle) &= H(t), \\ f_{mi}(\pi_s \cdot \langle s, t \rangle) &= f_{mi}(\pi_s) \odot (s, t), \end{aligned} \quad (4)$$

onde  $\odot : \mathcal{V} \times \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{V}$  é uma operação binária entre o valor de um caminho e um arco que satisfaz as condições:

● **(M1)**  $a \geq b \Rightarrow a \odot (s, t) \geq b \odot (s, t),$

● **(M2)**  $a \odot (s, t) \geq a,$

para  $a, b \in \mathcal{V}$  e quaisquer arcos  $(s, t) \in \mathcal{A}$ . Uma característica essencial deste modelo de função é que  $\odot$  depende apenas do valor de  $\pi_s$ , e não de qualquer outra propriedade deste caminho.

# Caminho Ótimo

- Um caminho  $\pi_t$  é **ótimo** se  $f(\pi_t) \leq f(\tau_t)$  para qualquer outro caminho  $\tau_t$ , independentemente de sua raiz.
- Para cada nó  $t \in \mathcal{D}_I$ , temos um valor único  $V(t)$  que armazena o valor de um caminho ótimo com término em  $t$ :

$$V(t) = \min_{\forall \pi_t \text{ in } (\mathcal{D}_I, \mathcal{A})} \{f(\pi_t)\}. \quad (5)$$

# Transformada Imagem-Floresta

A transformada imagem-floresta (IFT - *Image Foresting Transform*) reduz problemas de processamento de imagem baseados em conexidade ao cálculo:

- de uma **floresta de caminhos ótimos** no grafo derivado da imagem,
- seguido de um pós-processamento simples de atributos da floresta resultante.

# Motivação

- **Unificação:** Vários operadores de imagem são derivados de um algoritmo geral. Isto favorece
  - implementações baseadas em hardware,
  - compreender a relação entre alguns operadores de imagem,
  - possíveis extensões



# Motivação

- **Eficiência:** A maioria dos operadores de imagem podem ser implementados em tempo linear e otimizações adicionais são possíveis com cálculo diferencial, e paralelo, e para algumas aplicações específicas.
- **Simplicidade:** Os operadores de imagem são reduzidos a escolha de poucos parâmetros no algoritmo da IFT e um processamento local de sua saída.

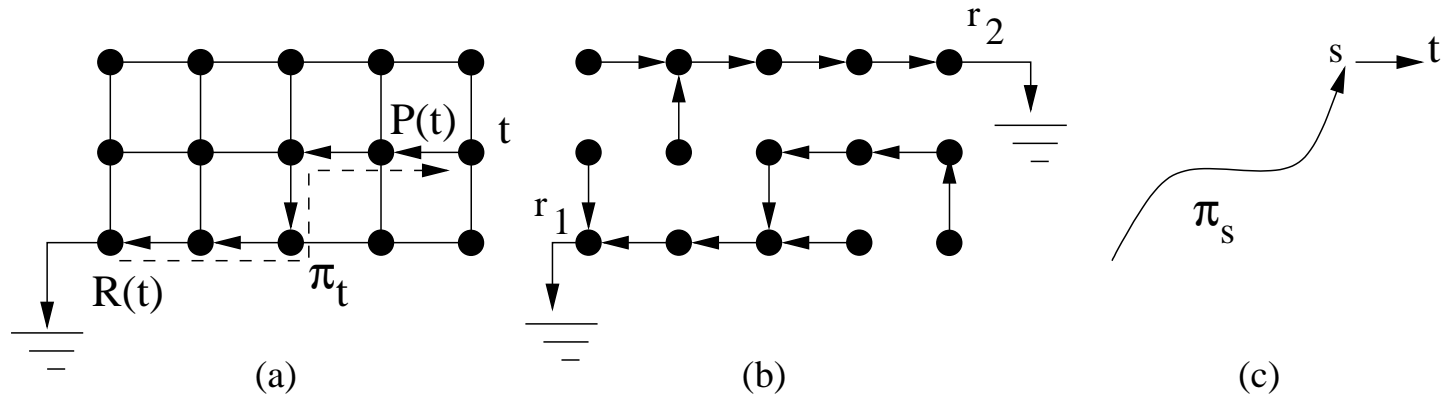
# Quais problemas podem ser resolvidos?

- **Transformadas de distância e operadores relacionados:**  
Euclidean distance transform, multiscale skeletonization, fractal dimensions, shape filtering, shape saliences, shape description, geodesic paths, etc.
- **Filtragem e segmentação de imagens:**  
Morphological reconstructions, and image segmentation based on watershed transforms, live wire, riverbed, growcut by cellular automaton, and fuzzy-connected components.
- **Reconhecimento de padrões:**  
Data clustering, and supervised pattern classification.

# Floresta de espalhamento

- Um *mapa de predecessores* é uma função  $P$  que atribui para cada nó  $t$  em  $\mathcal{D}_I$  algum outro nó adjacente em  $\mathcal{D}_I$ , ou uma marca distintiva  $nil \notin \mathcal{D}_I$  — caso em que  $t$  é dito ser uma *raiz* do mapa.
- Uma *floresta de espalhamento* “é” um mapa de predecessores que não contém ciclos — isto é, um que leva cada pixel para  $nil$  em um número finito de iterações.
- Para qualquer pixel  $t \in \mathcal{D}_I$ , uma floresta de espalhamento  $P$  define um caminho  $\pi_t$  recursivamente como  $\langle t \rangle$  se  $P(t) = nil$ , e  $\pi_s \cdot \langle s, t \rangle$  se  $P(t) = s \neq nil$ .

# Floresta de espalhamento



- O predecessor  $P(t)$  de cada nó  $t$  leva a um nó raiz  $R(t)$  e  $P(R(t)) = nil$ .
- Um caminho  $\pi_t$  é *trivial* quando  $\pi_t = \langle t \rangle$  (i.e.,  $P(t) = nil$ ).

# Transformada Imagem-Floresta

A IFT essencialmente generaliza o algoritmo de Dijkstra para funções de conexidade, onde para qualquer nó  $q \in \mathcal{D}_I$ , existe um caminho ótimo  $\pi_q$  que é ou trivial, ou tem a forma  $\pi_p \cdot \langle p, q \rangle$  onde:

- **(C1)**  $f(\pi_p) \leq f(\pi_q)$ ,
- **(C2)**  $\pi_p$  é ótimo, e
- **(C3)** para qualquer caminho ótimo  $\tau_p$ ,  
 $f(\tau_p \cdot \langle p, q \rangle) = f(\pi_q)$ .

Note que estas condições são aplicadas apenas a caminhos ótimos.

# Algoritmo da IFT

## Algoritmo 1 — ALGORITMO GERAL DA IFT

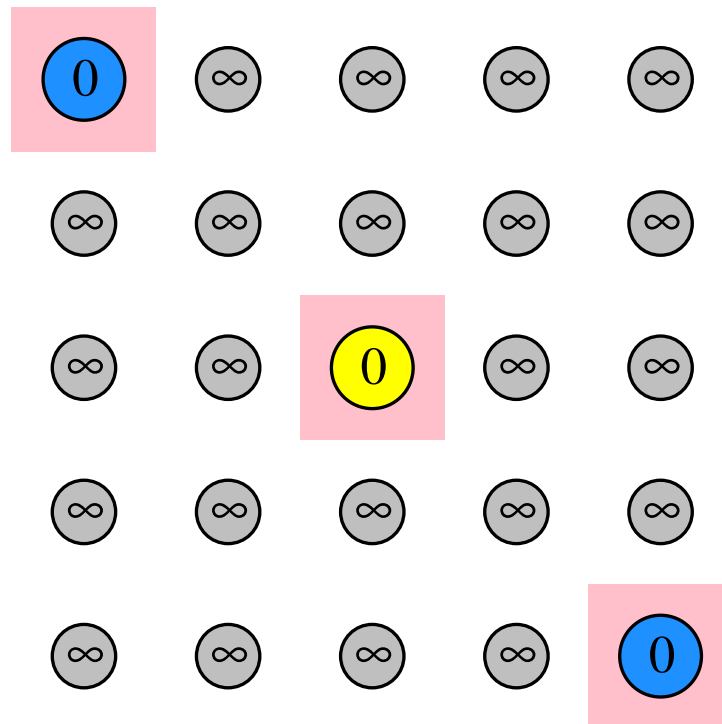
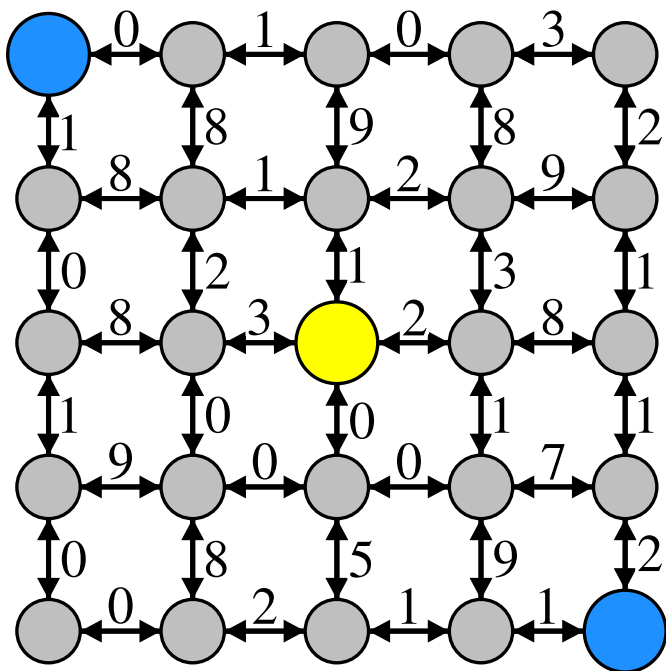
ENTRADA: Imagem  $\hat{I} = (\mathcal{D}_I, \vec{I})$ , adjacência  $\mathcal{A}$ , e função de conexidade  $f$ .

SAÍDA: Imagens  $\hat{P} = (\mathcal{D}_I, P)$  de predecessores, e  $\hat{V} = (\mathcal{D}_I, V)$  de conexidade.

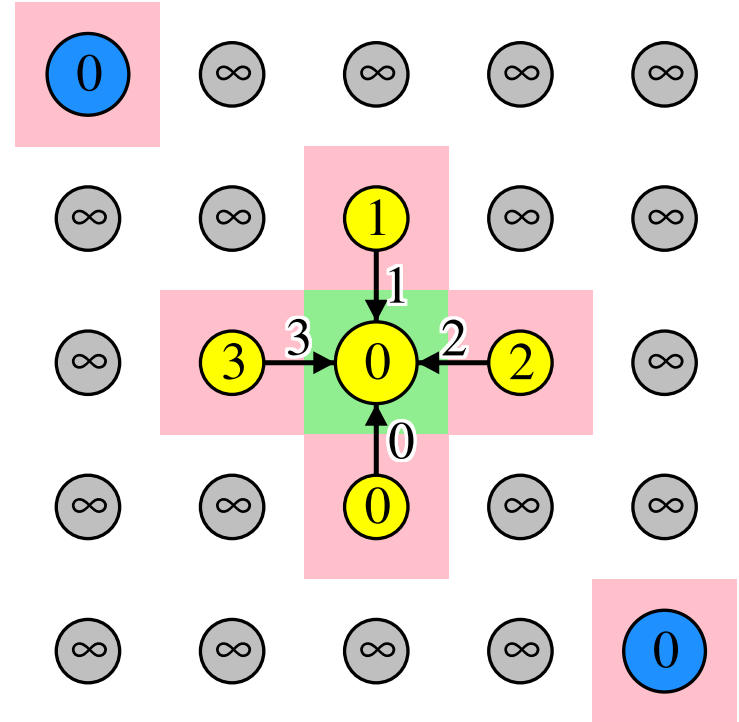
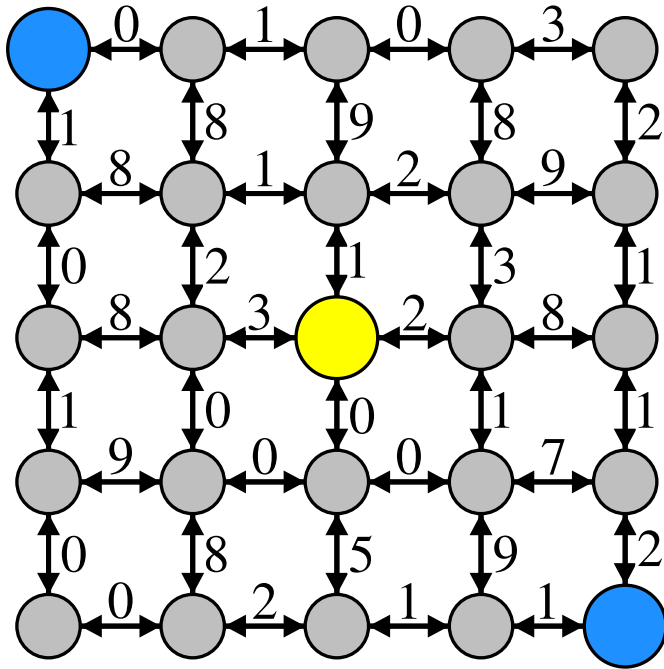
AUXILIARES: Fila de prioridade  $Q$ , variável  $tmp$ , e vetor de *estado* inicialmente zerado.

1. **Para Cada**  $t \in \mathcal{D}_I$ , **Faça**  $P(t) \leftarrow nil$  e  $V(t) \leftarrow f(\langle t \rangle)$ . **Se**  $V(t) \neq +\infty$ , **Então insira**  $t$  em  $Q$ .
2. **Enquanto**  $Q \neq \emptyset$ , **Faça**
  3. **Remova um pixel**  $s$  de  $Q$  cujo valor  $V(s)$  seja mínimo.
  4.  $estado(s) \leftarrow 1$ .
  5. **Para Cada**  $t \in \mathcal{A}(s)$ , **tal que**  $estado(t) = 0$ , **Faça**
    6.  $tmp \leftarrow f(\pi_s \cdot \langle s, t \rangle)$ .
    7. **Se**  $tmp < V(t)$ , **Então**
      8. **Se**  $V(t) \neq +\infty$ , **Então remova**  $t$  de  $Q$ .
      9.  $P(t) \leftarrow s$ ,  $V(t) \leftarrow tmp$ , e **insira**  $t$  em  $Q$ .

# Propagação dos caminhos



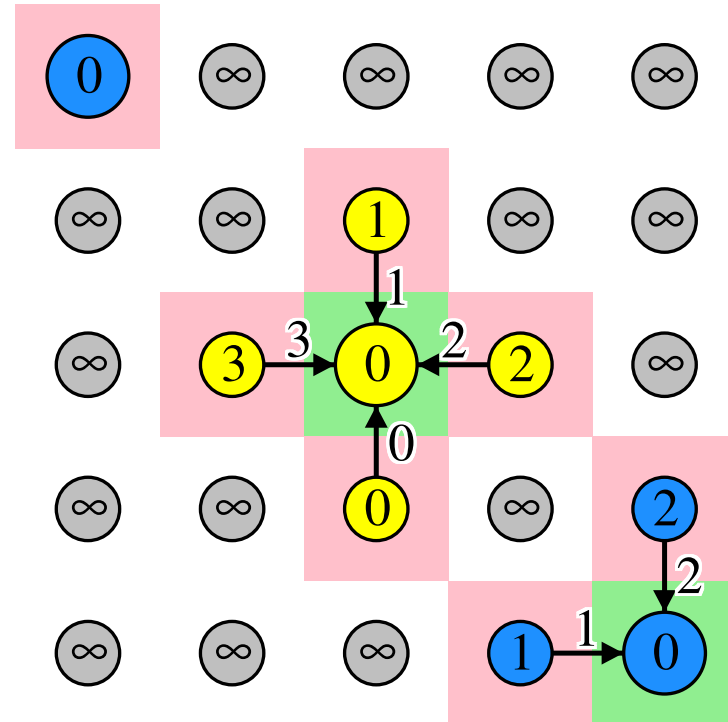
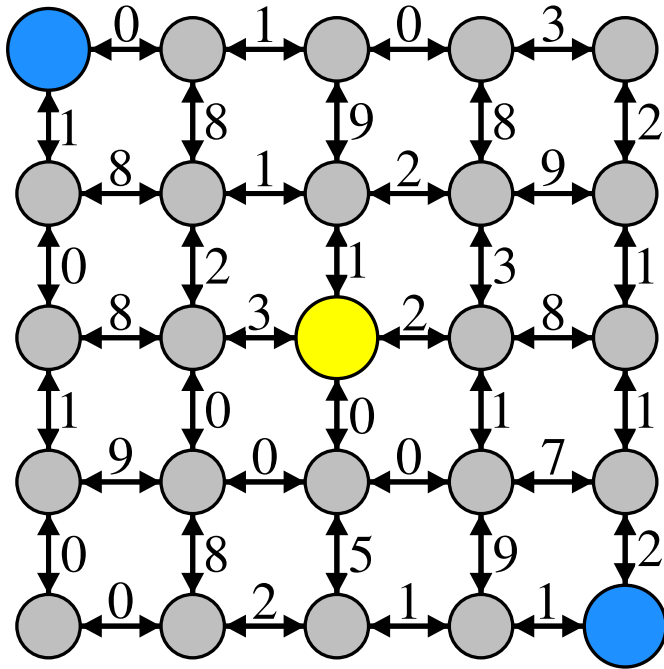
# Propagação dos caminhos



após 1 iteração.

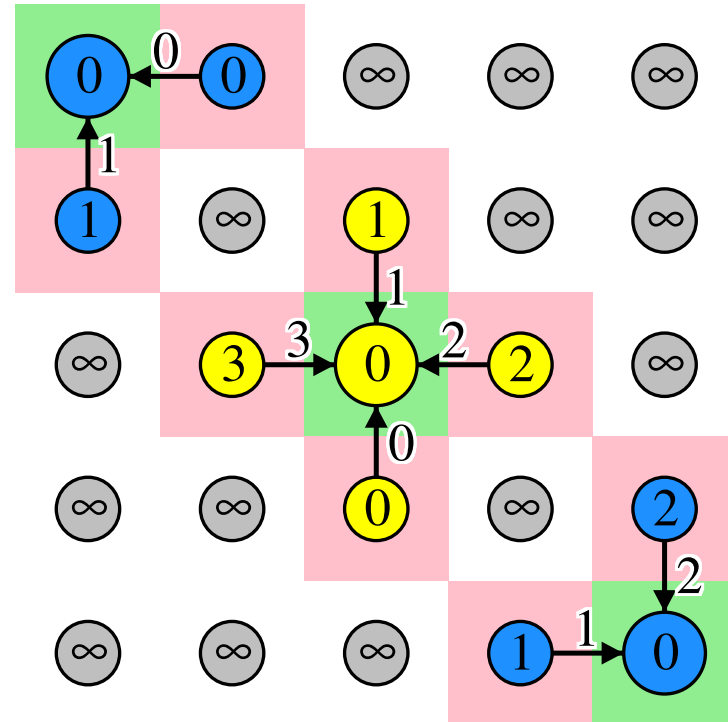
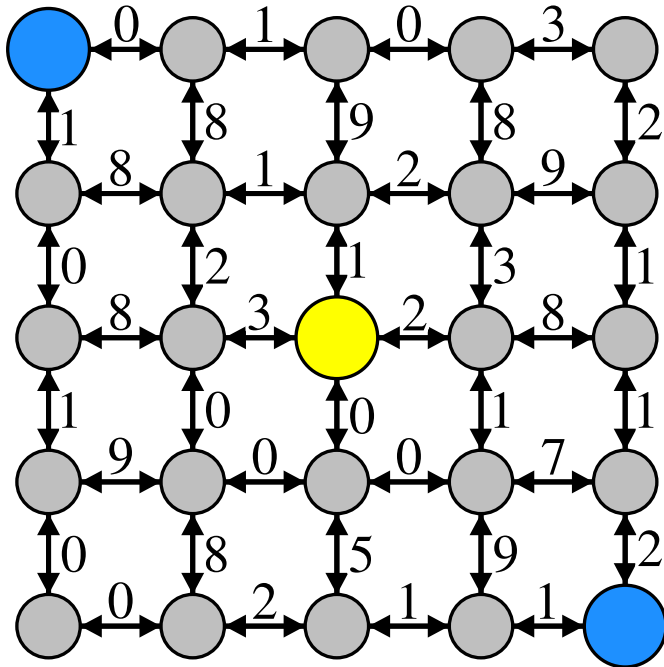


# Propagação dos caminhos



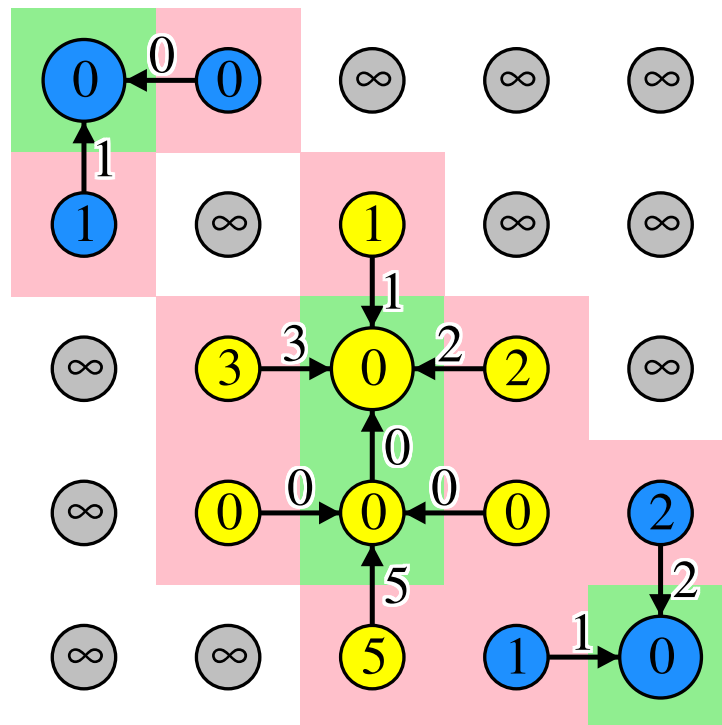
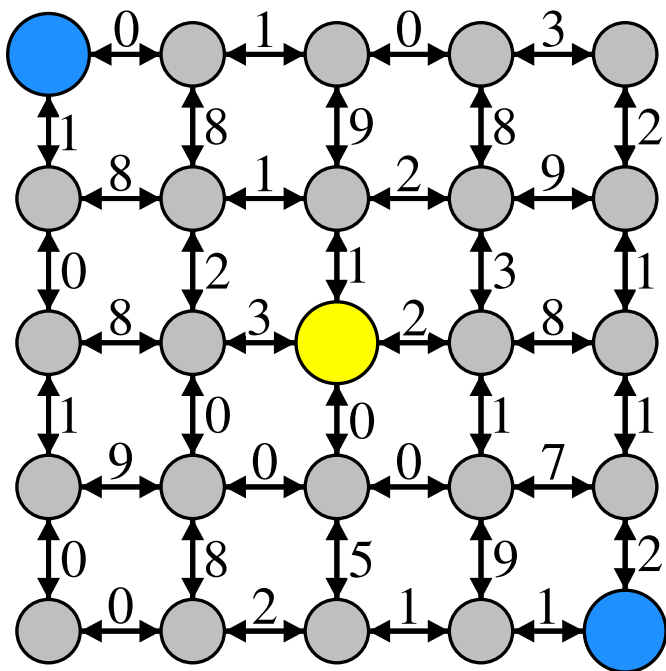
após 2 iterações.

# Propagação dos caminhos



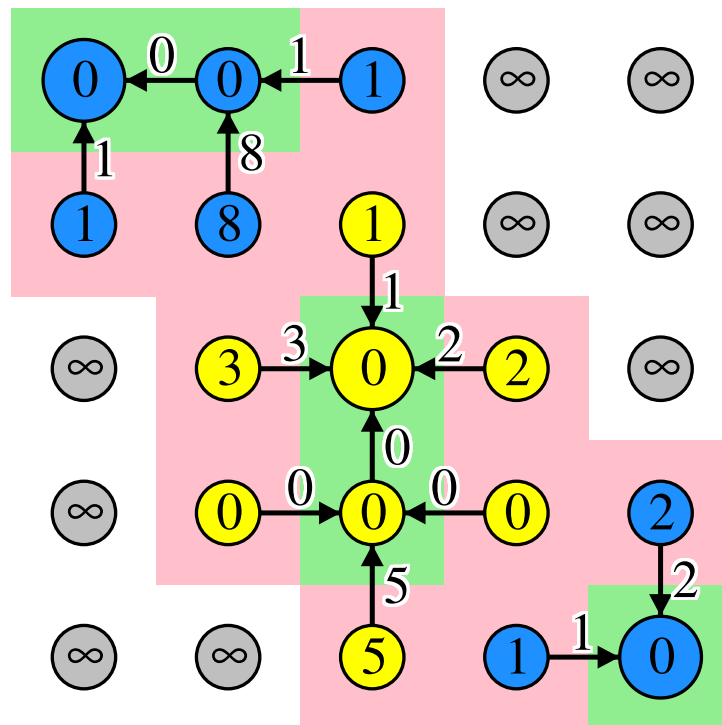
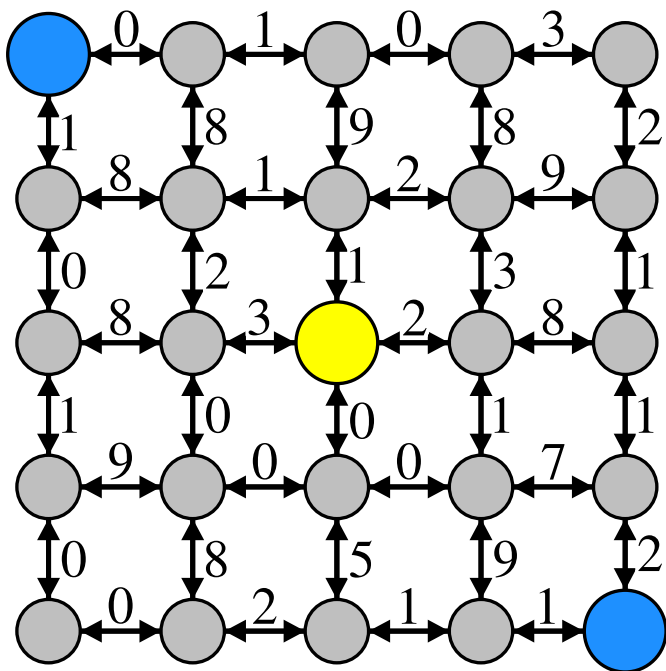
após 3 iterações.

# Propagação dos caminhos



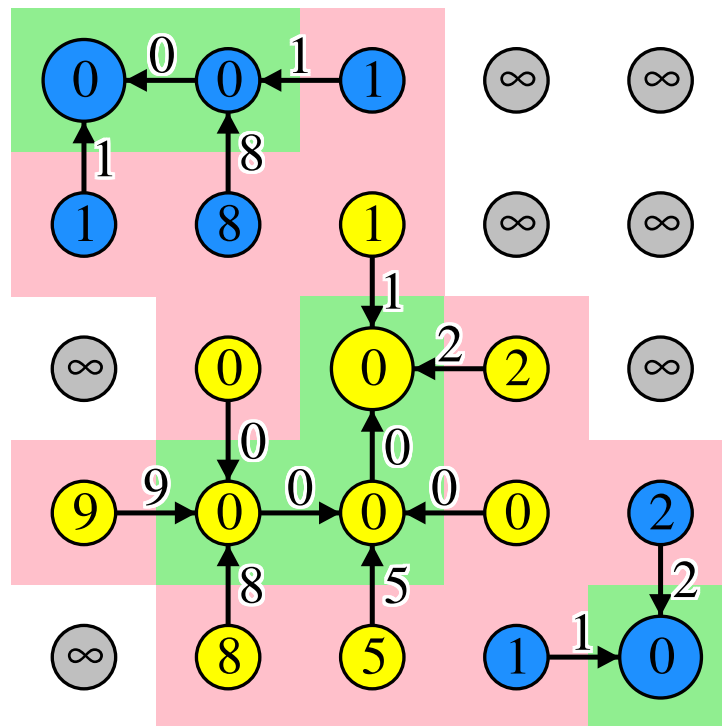
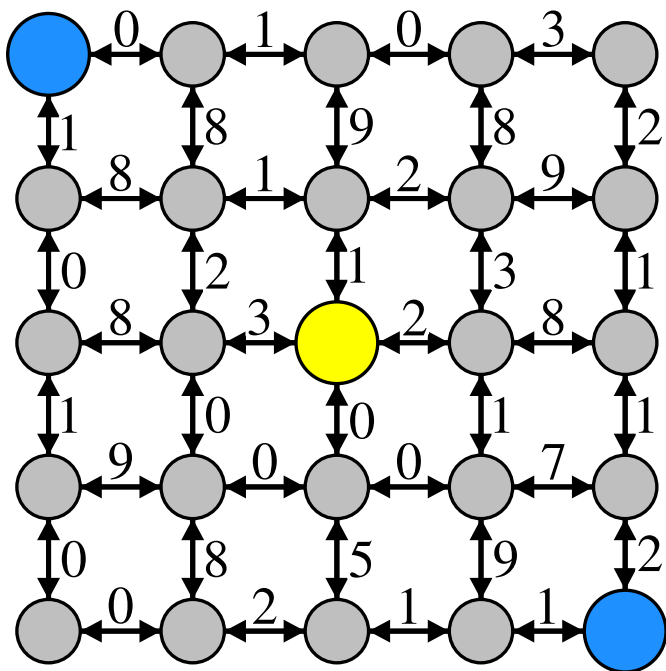
após 4 iterações.

# Propagação dos caminhos



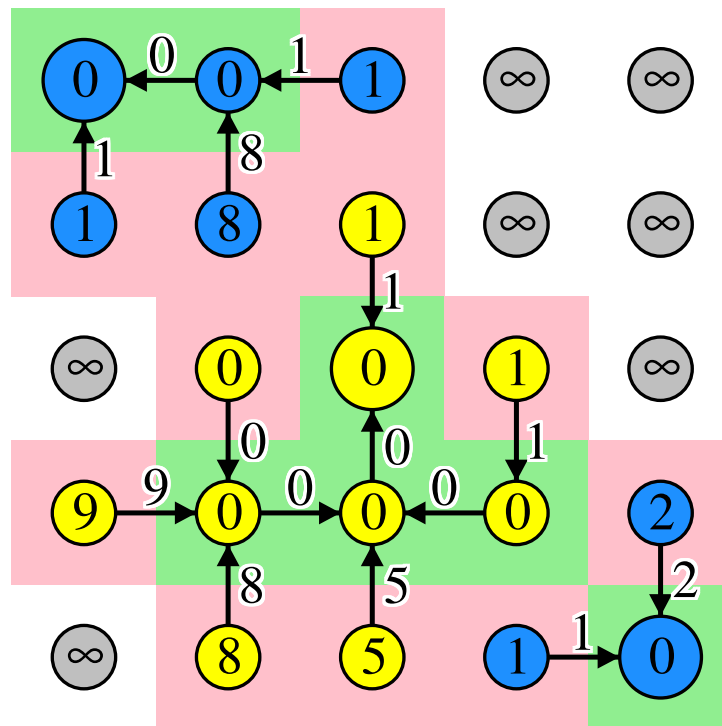
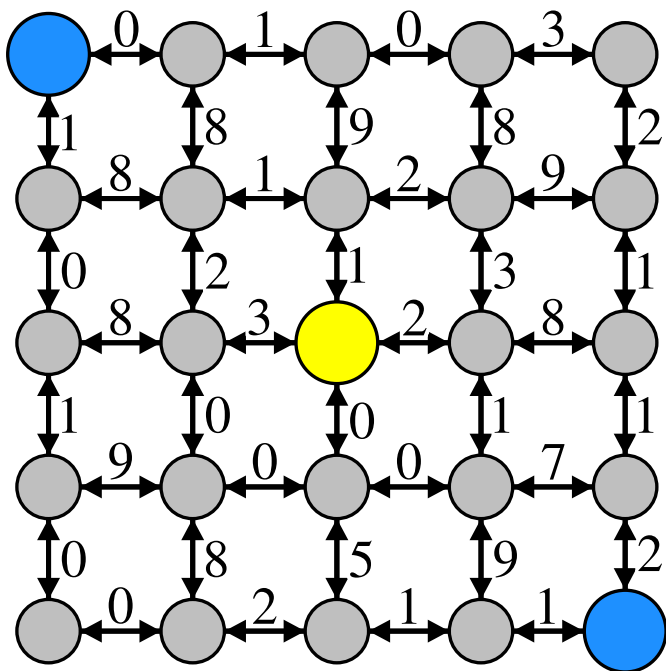
após 5 iterações.

# Propagação dos caminhos



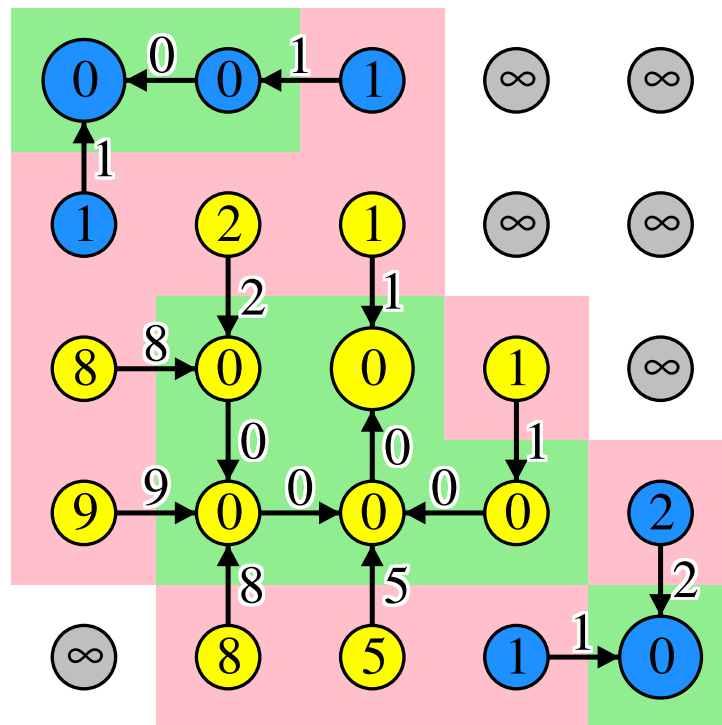
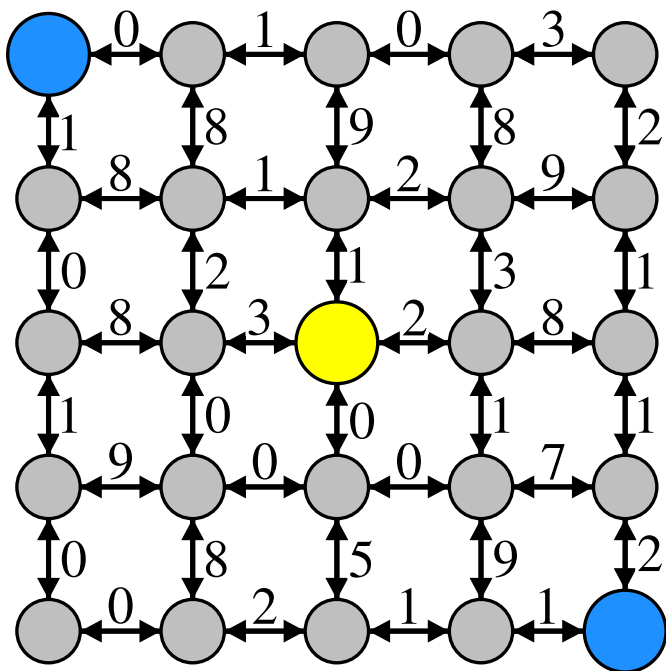
após 6 iterações.

# Propagação dos caminhos



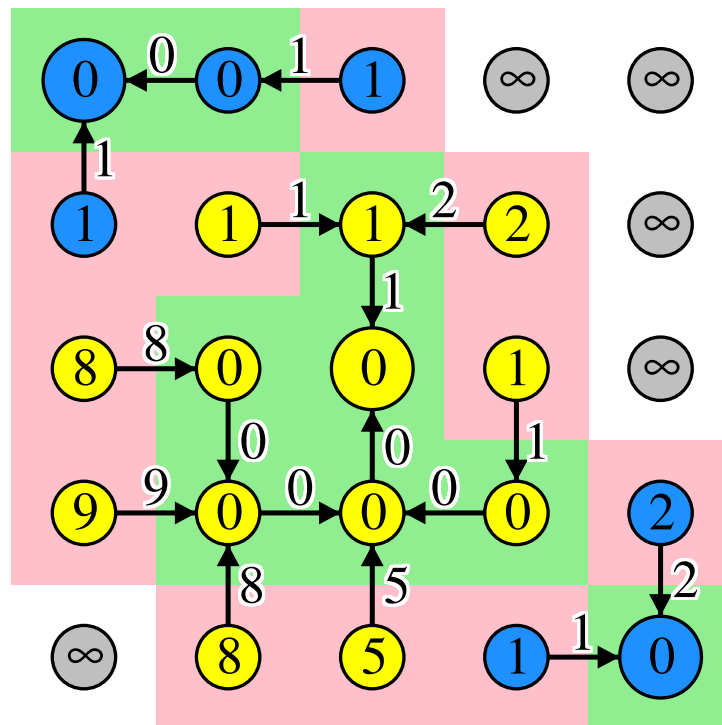
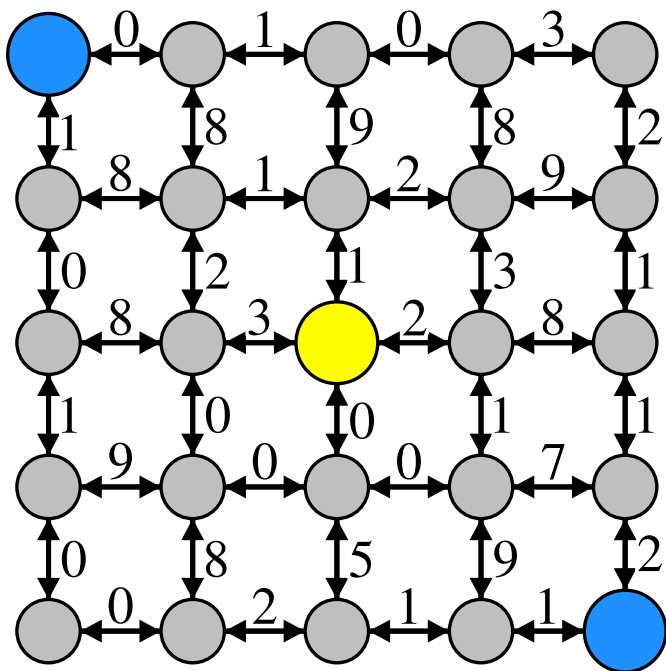
após 7 iterações.

# Propagação dos caminhos



após 8 iterações.

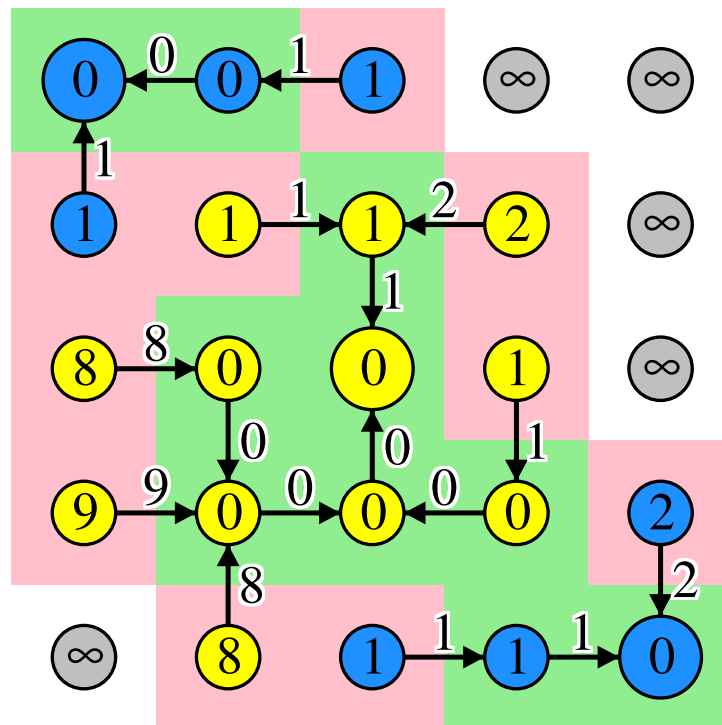
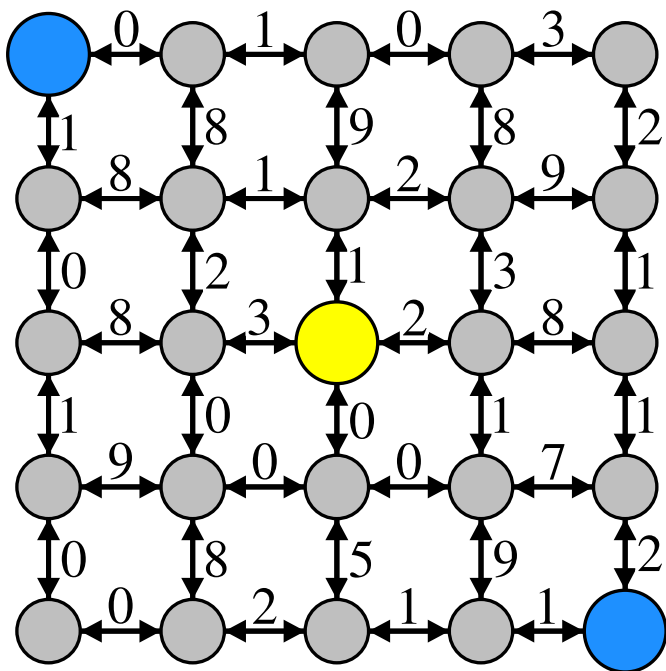
# Propagação dos caminhos



após 9 iterações.

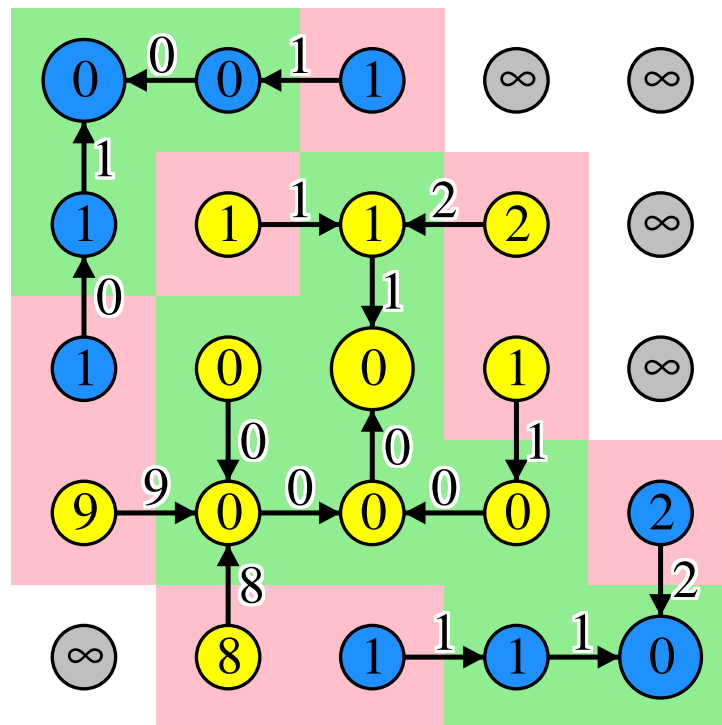
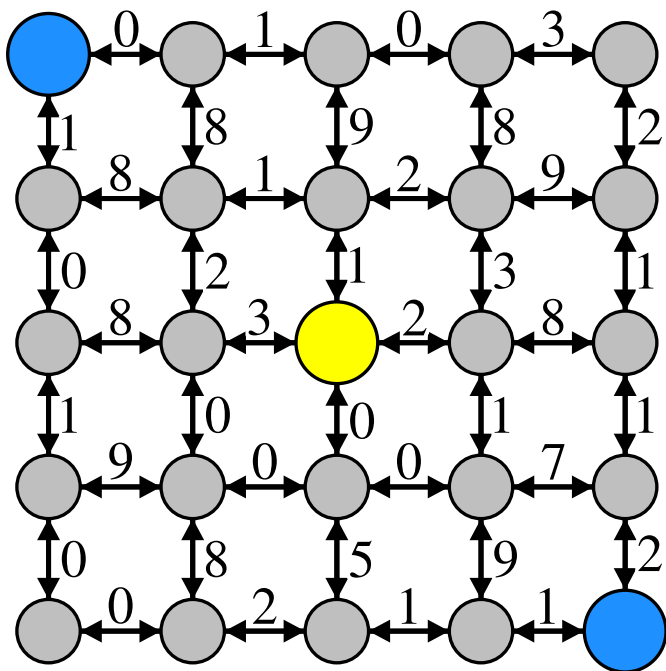


# Propagação dos caminhos



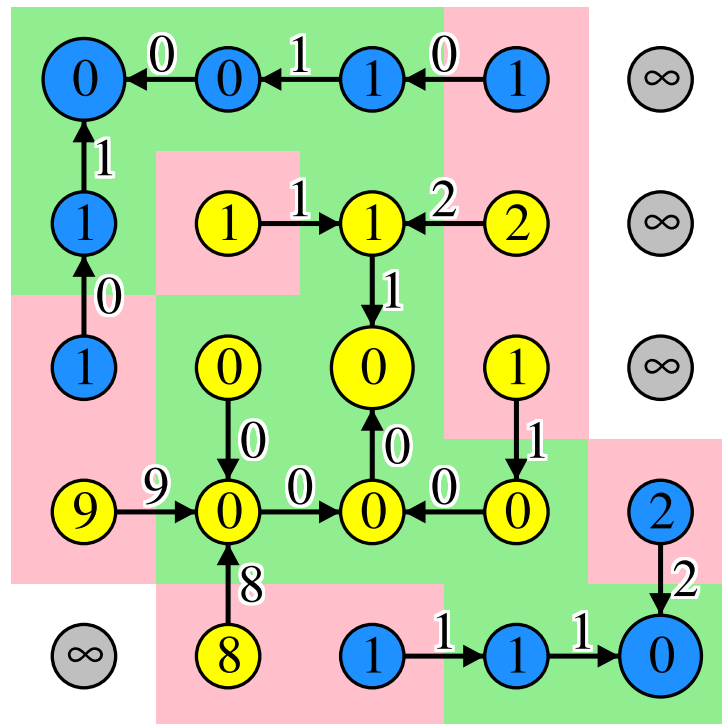
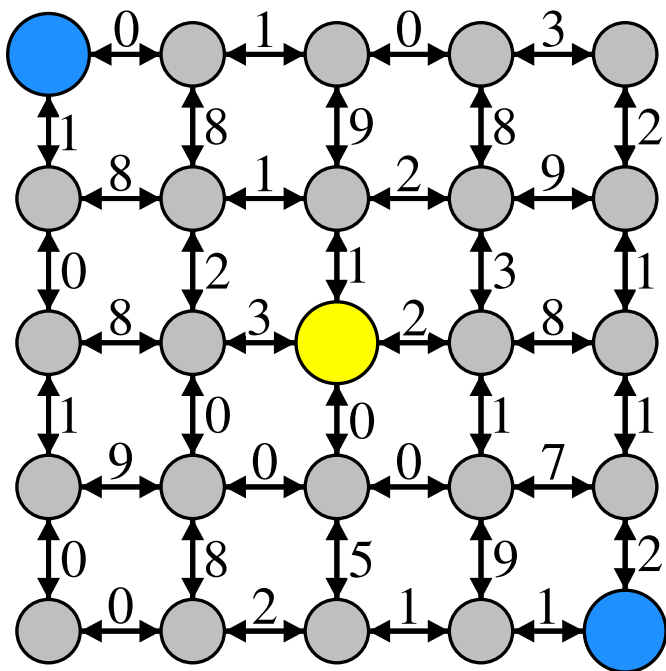
após 10 iterações.

# Propagação dos caminhos



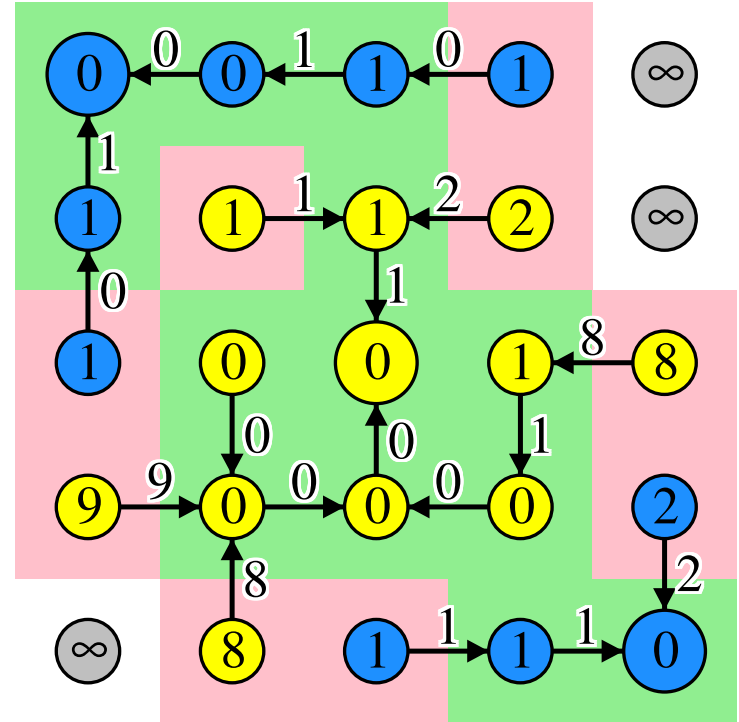
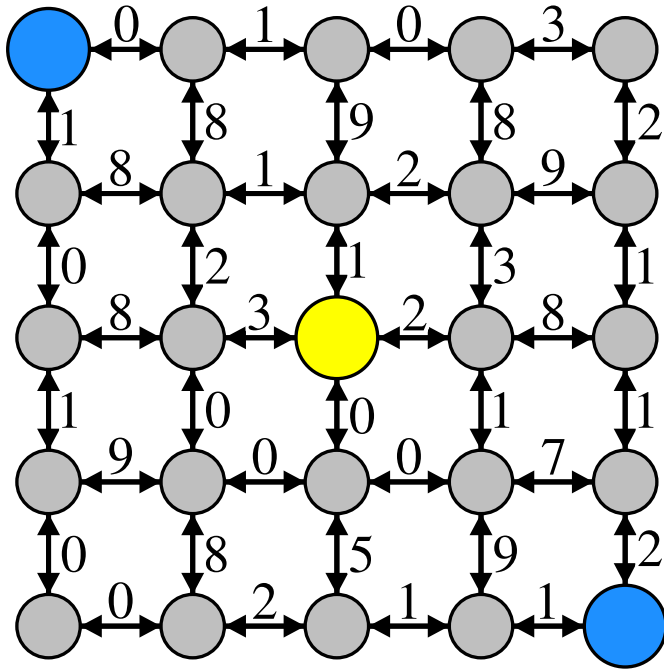
após 11 iterações.

# Propagação dos caminhos



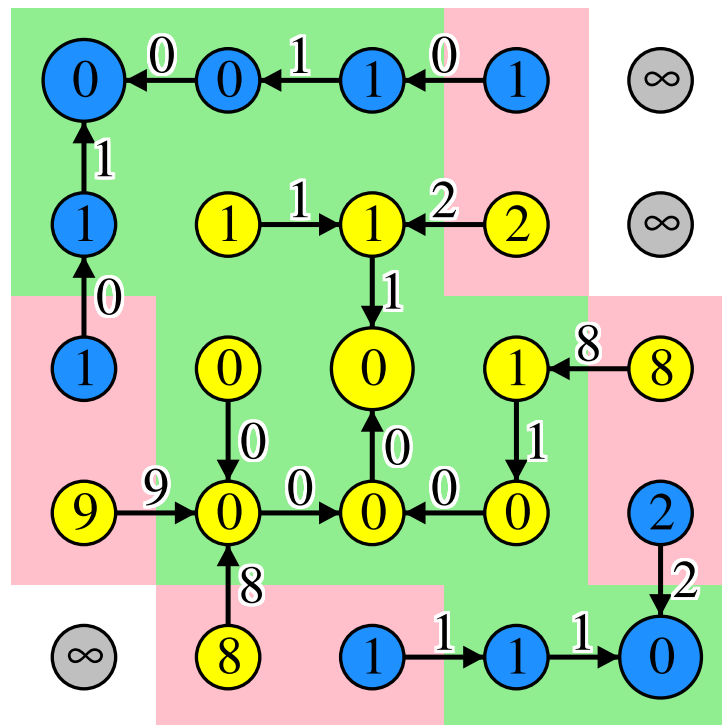
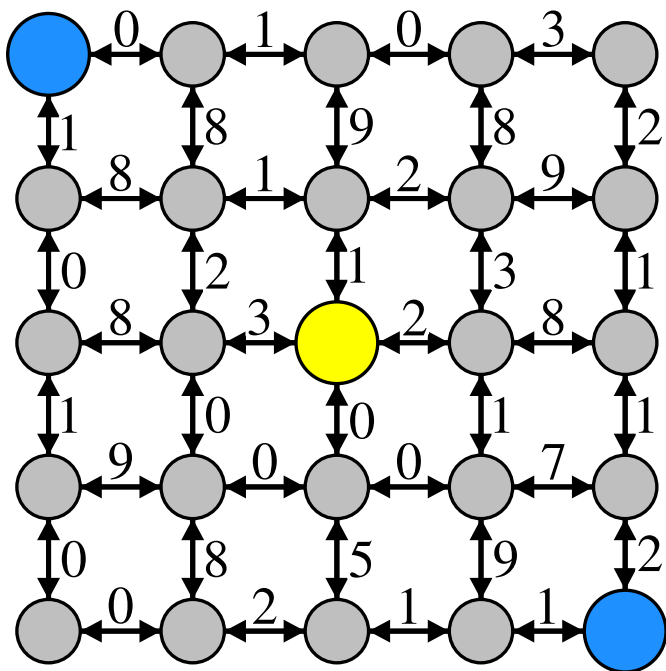
após 12 iterações.

# Propagação dos caminhos



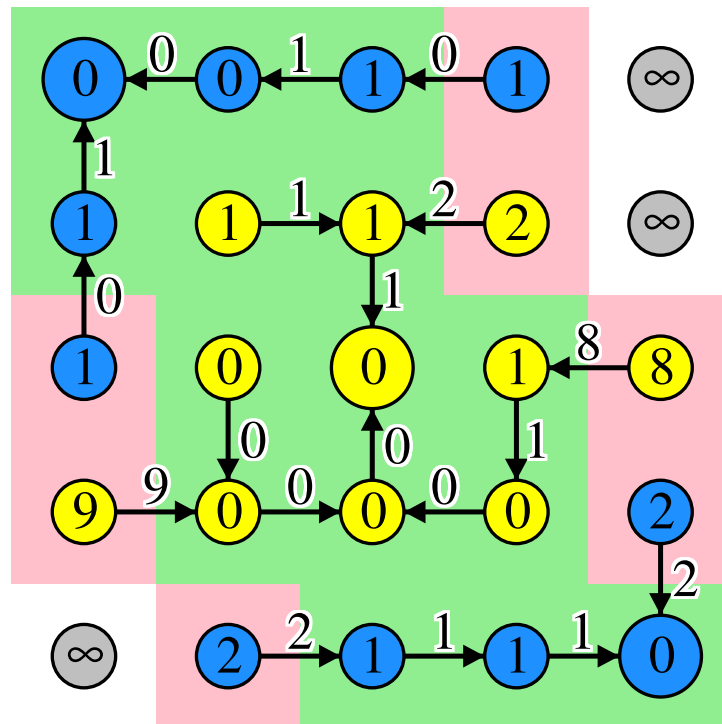
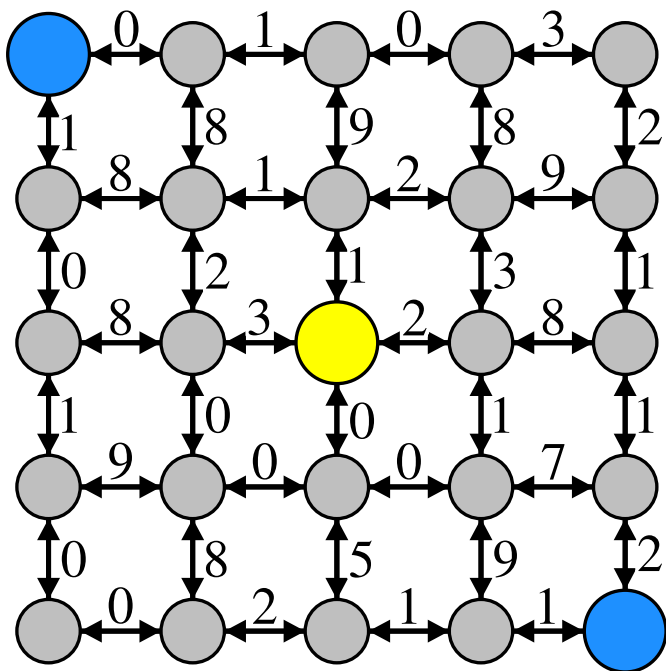
após 13 iterações.

# Propagação dos caminhos



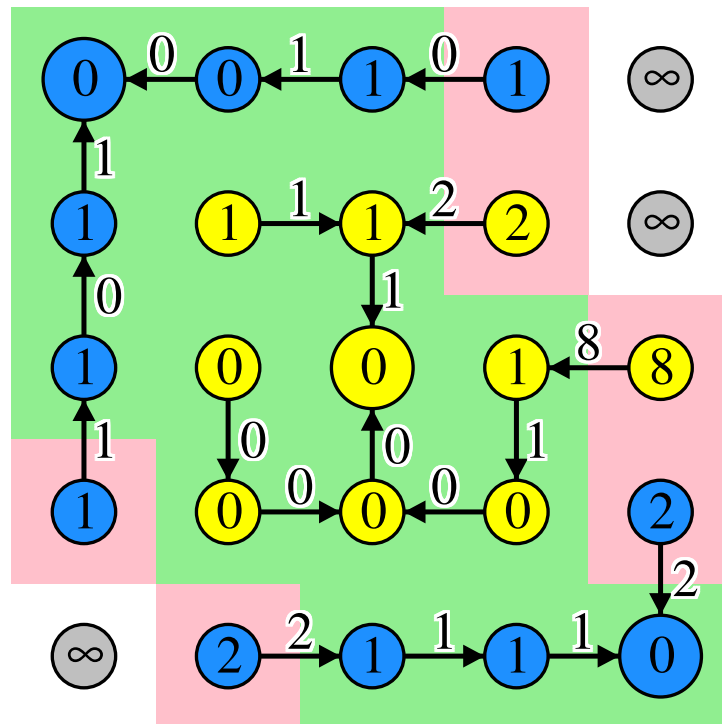
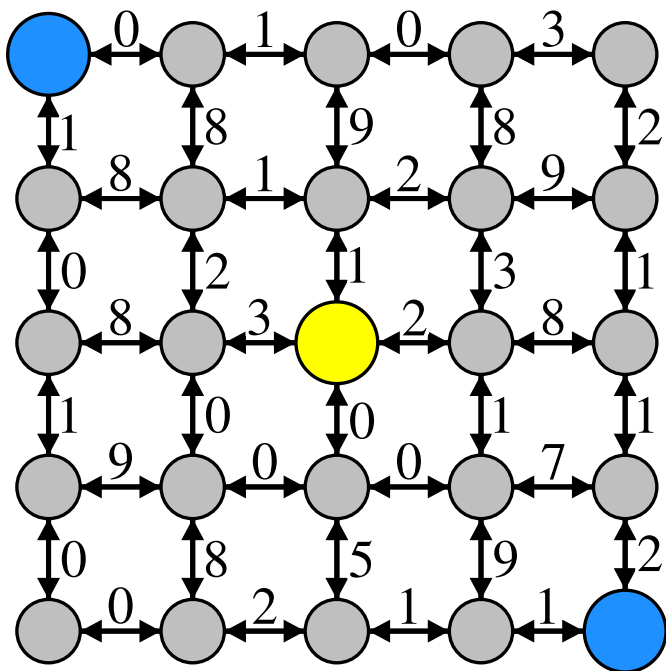
após 14 iterações.

# Propagação dos caminhos



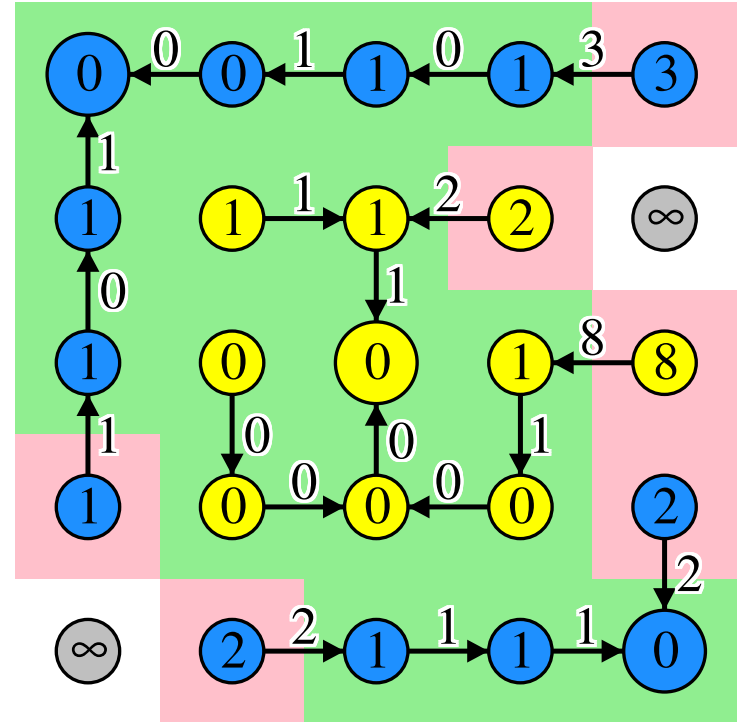
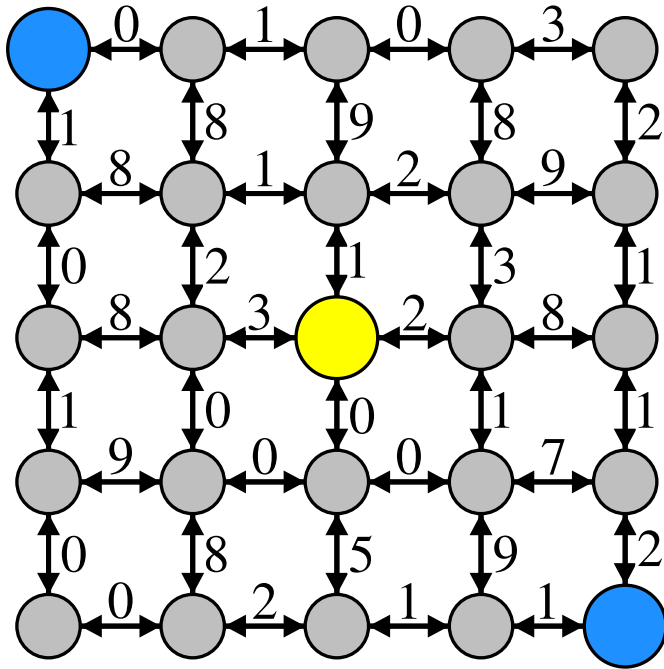
após 15 iterações.

# Propagação dos caminhos



após 16 iterações.

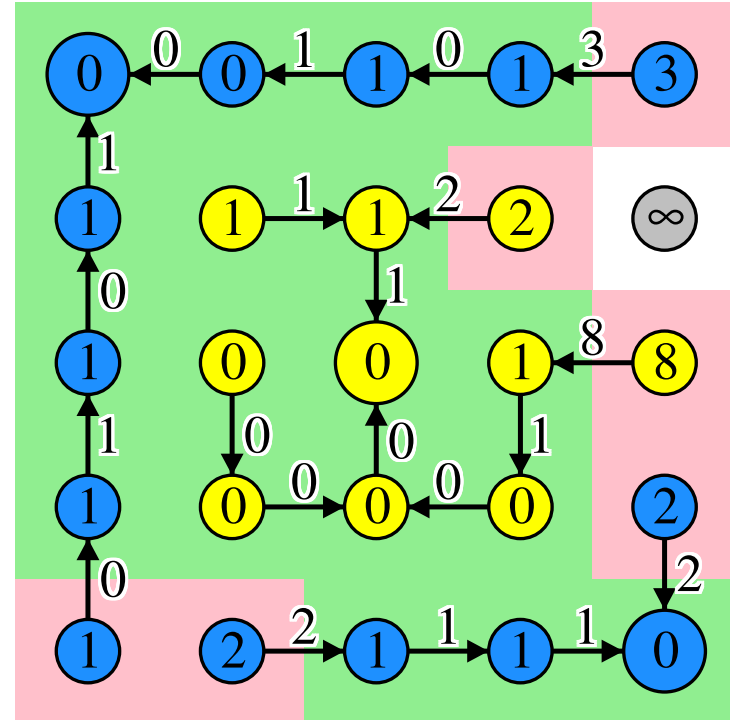
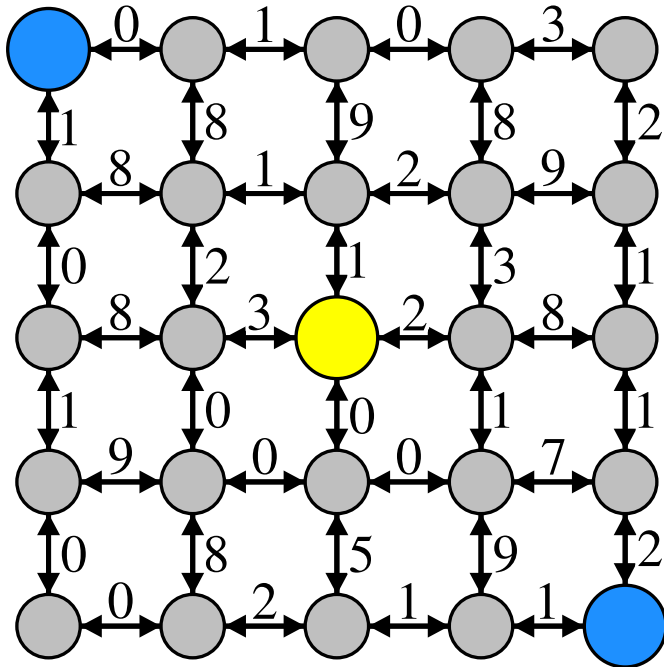
# Propagação dos caminhos



após 17 iterações.

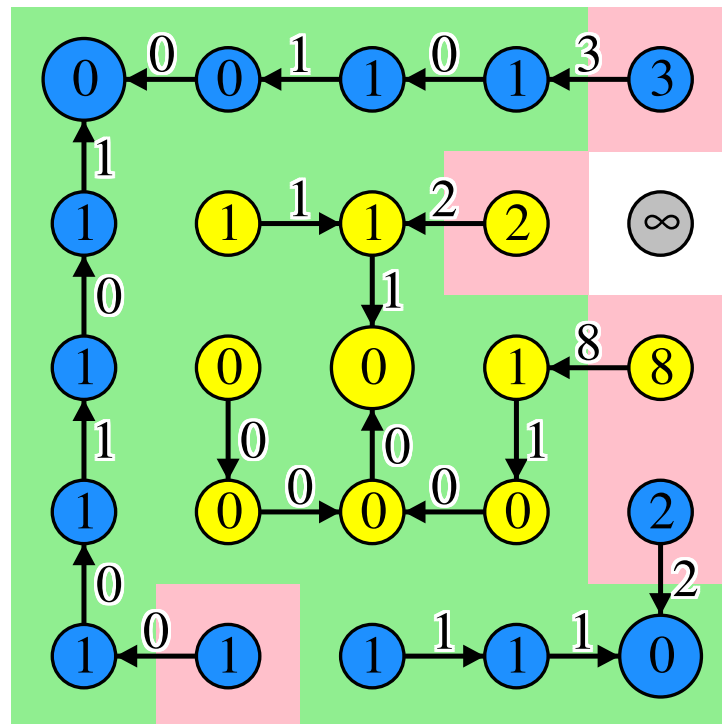
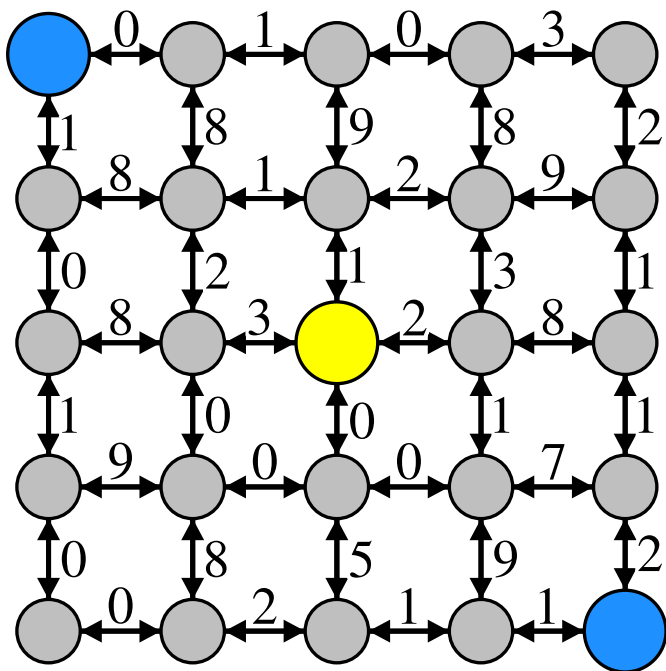


# Propagação dos caminhos



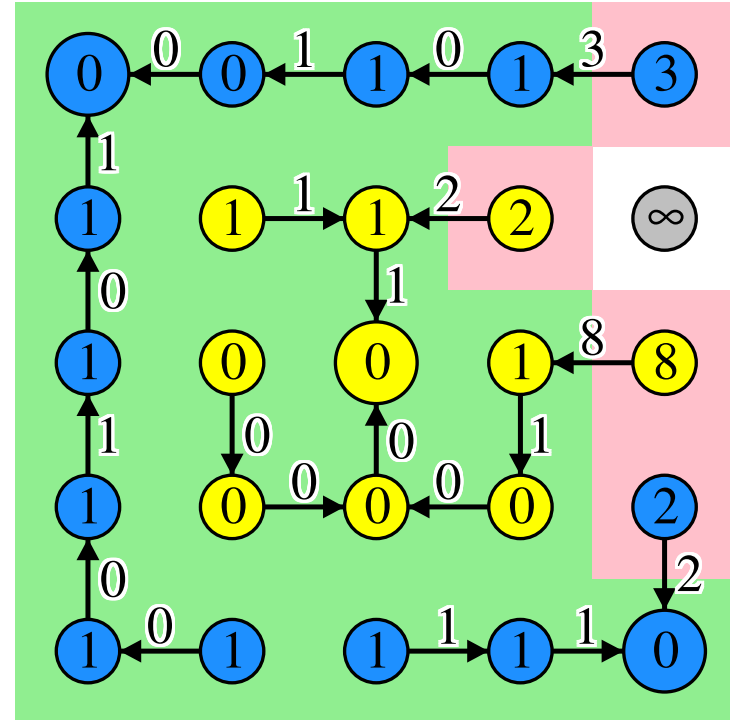
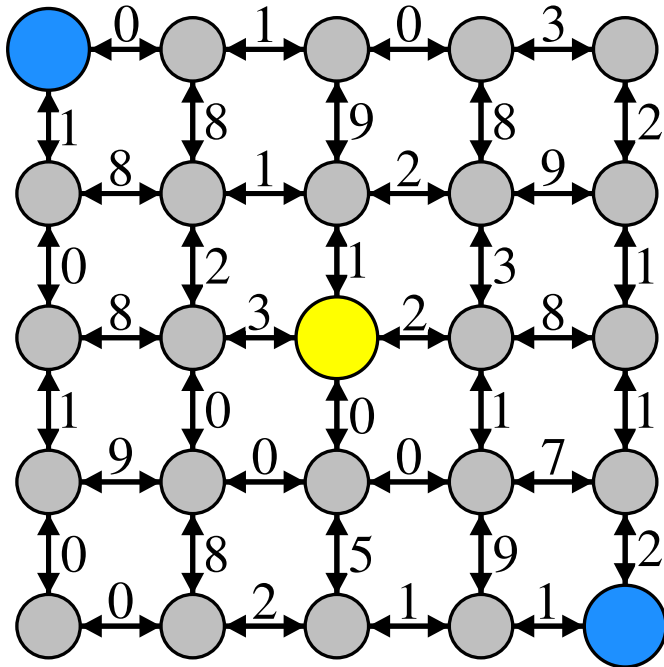
após 18 iterações.

# Propagação dos caminhos



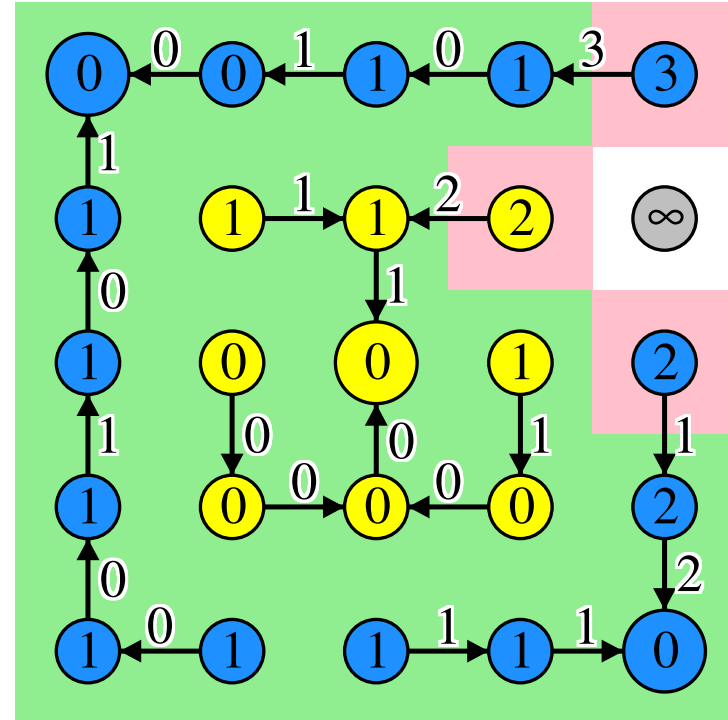
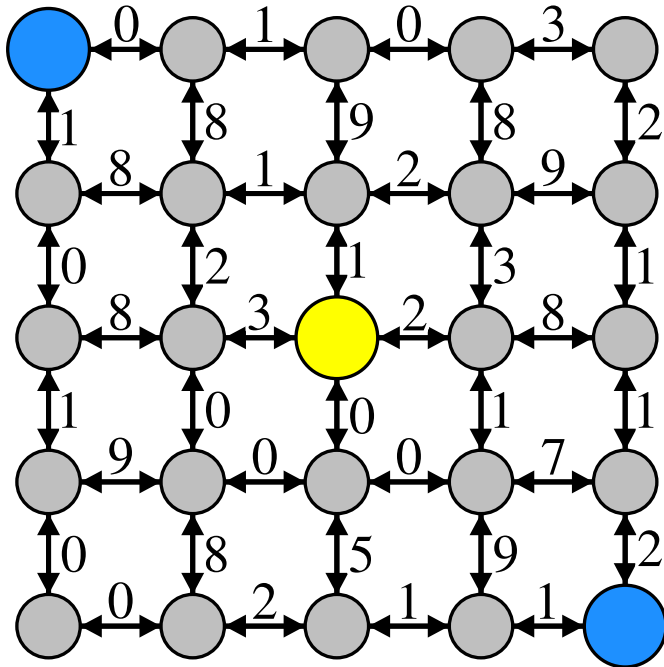
após 19 iterações.

# Propagação dos caminhos



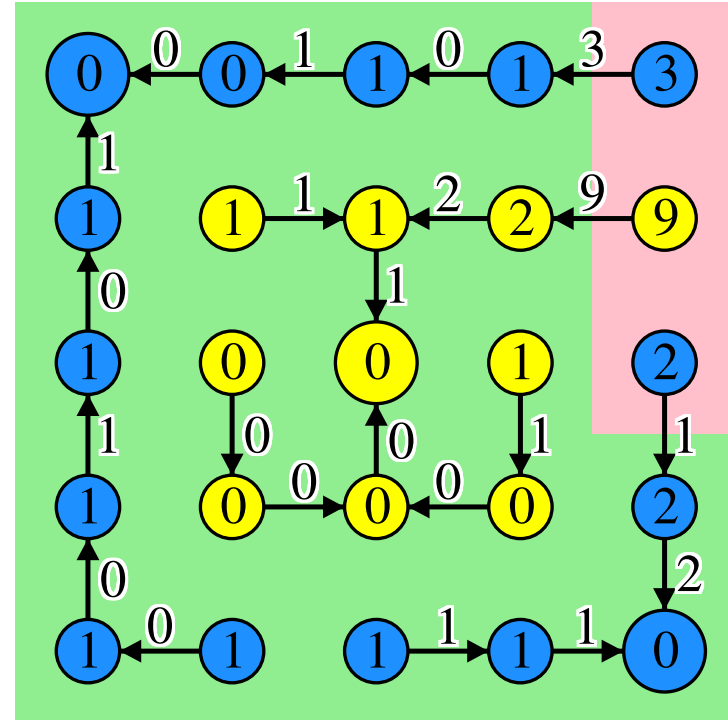
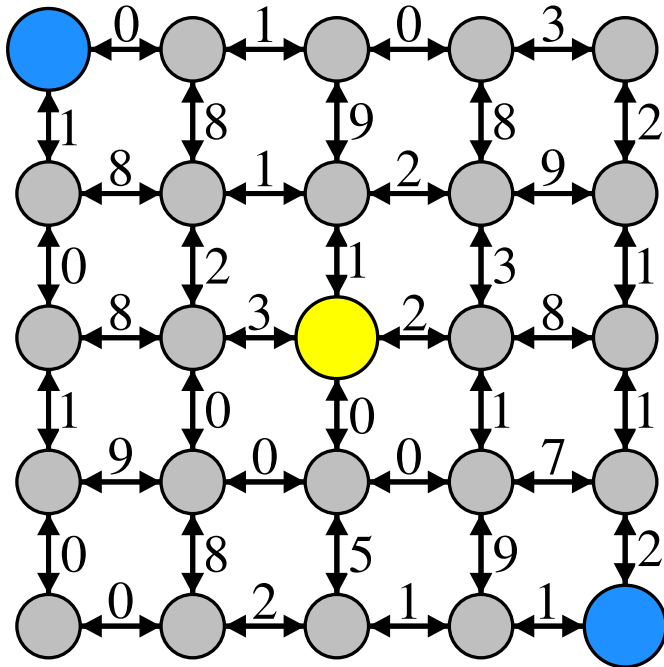
após 20 iterações.

# Propagação dos caminhos



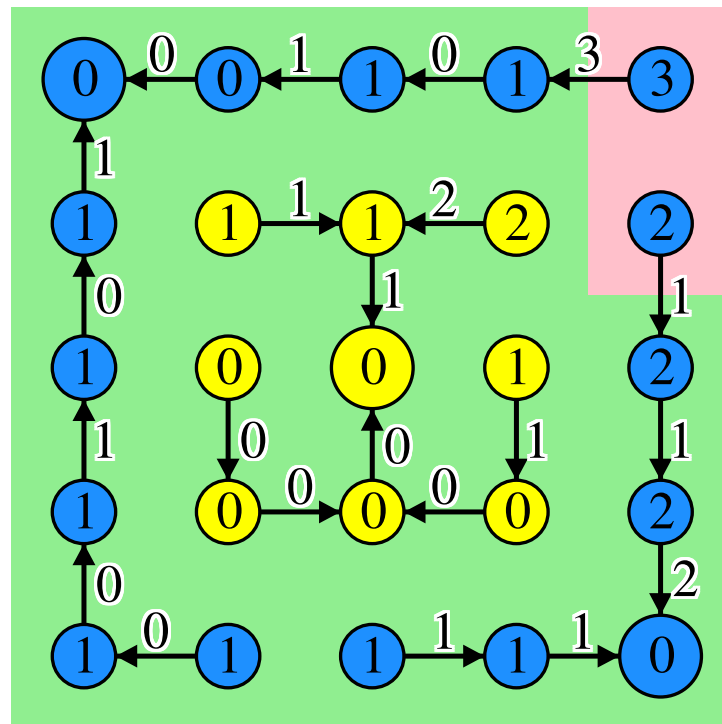
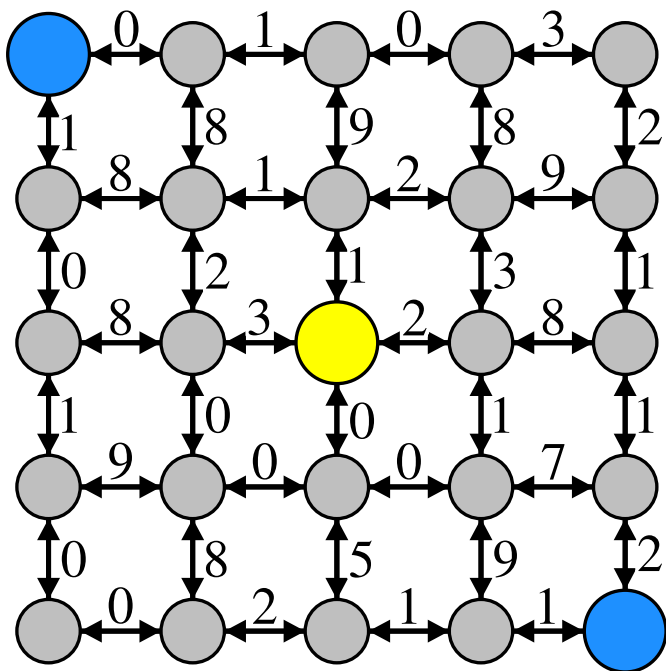
após 21 iterações.

# Propagação dos caminhos



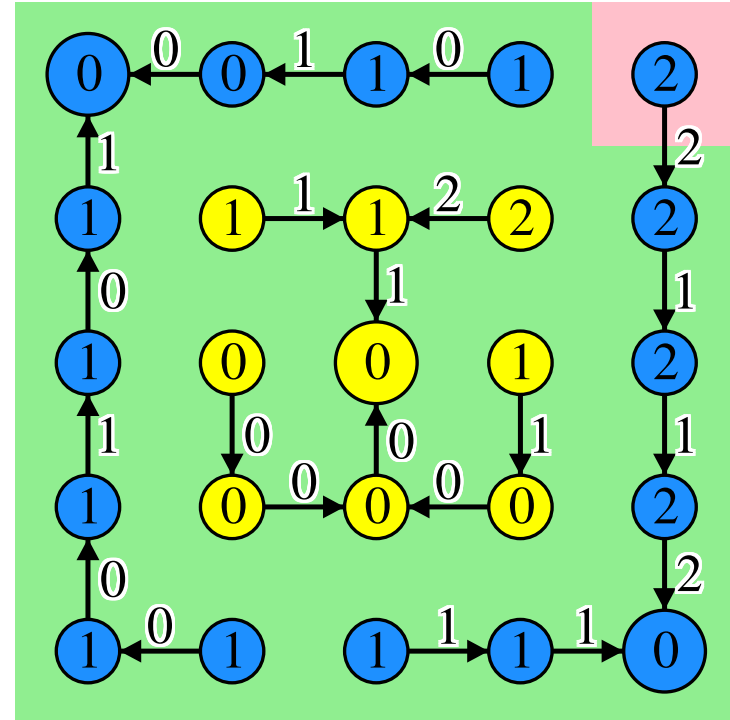
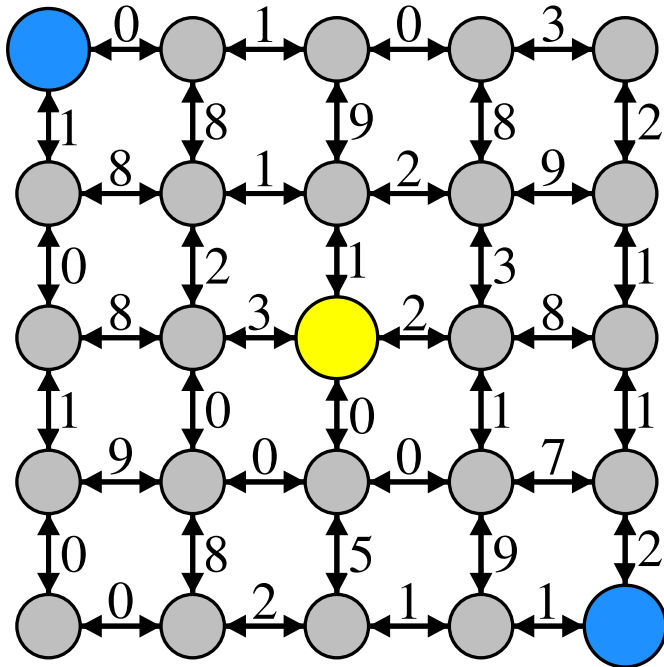
após 22 iterações.

# Propagação dos caminhos



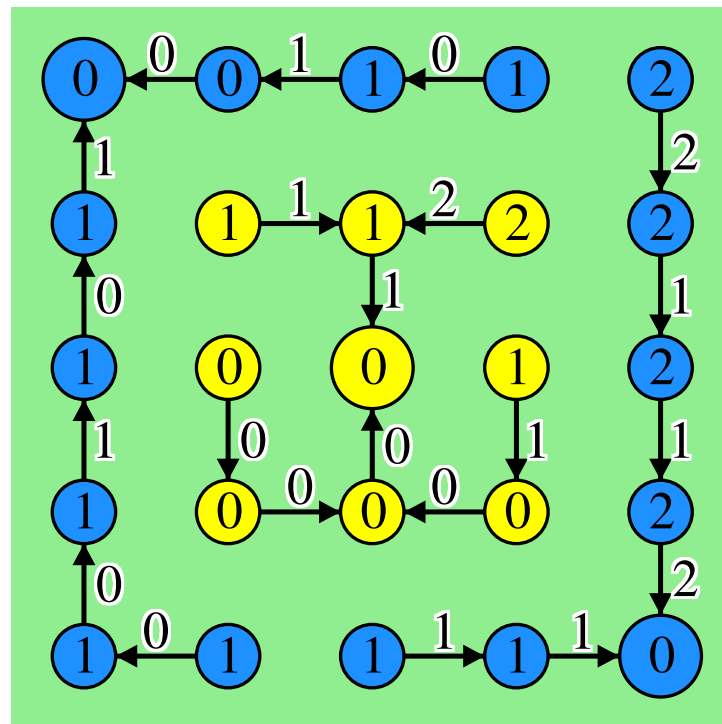
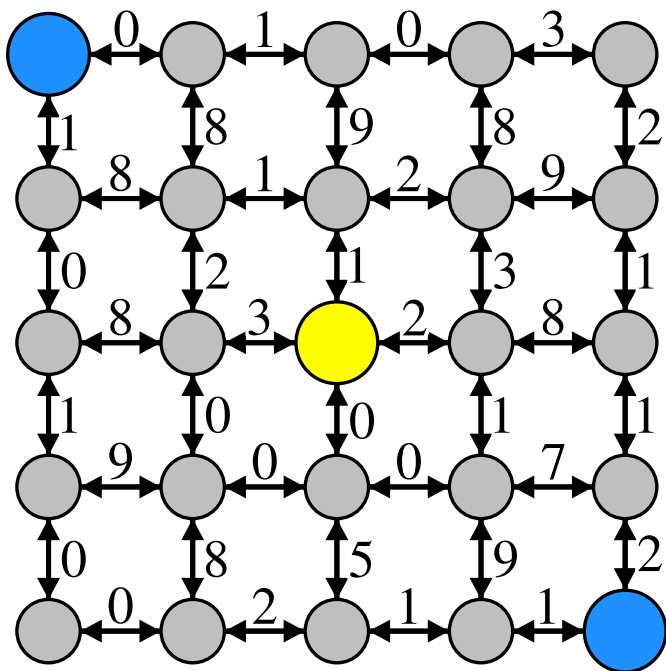
após 23 iterações.

# Propagação dos caminhos



após 24 iterações.

# Propagação dos caminhos

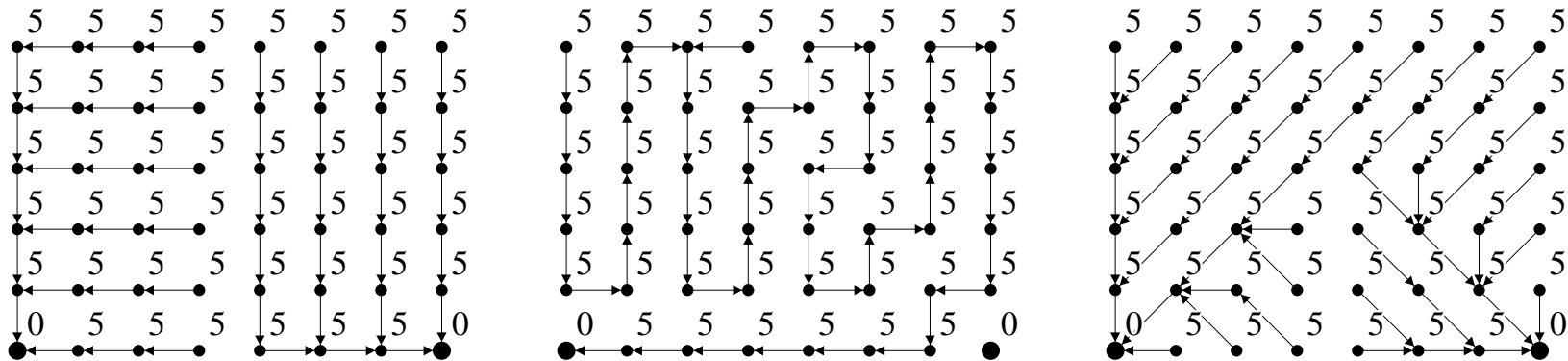


após 25 iterações.



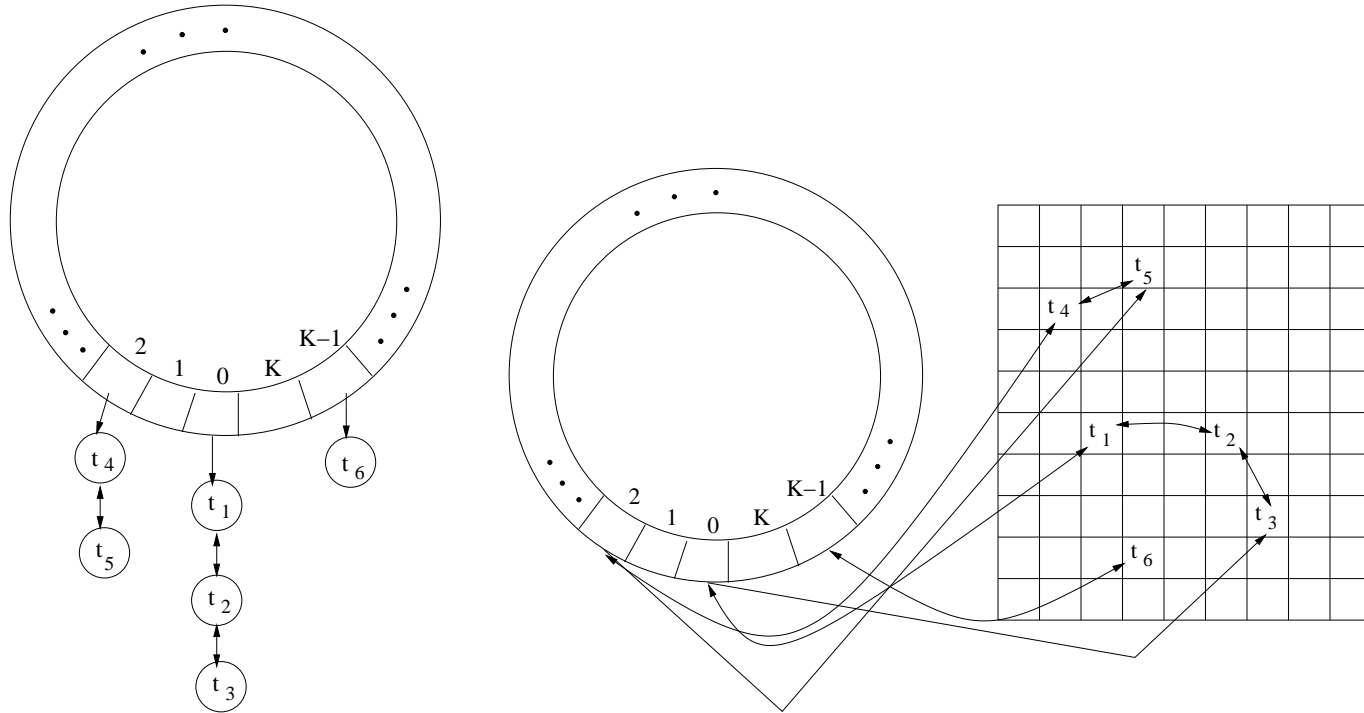
# Resolvendo empates

O que fazer quando um pixel é alcançado por dois ou mais caminhos de mesmo custo?



Exemplos de *tie-breaking*. (a) Política FIFO. (b) Política LIFO. (c) Política FIFO com adjacência vizinhos-8.

# Estrutura da fila de prioridade



(a) Estrutura de Dial para a fila Q. (b) Estrutura proposta por Falcão.