

Grafos

Dectecção de ciclos em grafos de sucessores

Prof. Edson Alves

Faculdade UnB Gama

Identificação de ciclos

Identificação de ciclos

Seja G um grafo de sucessores que contém um caminho que termine em um ciclo.

Identificação de ciclos

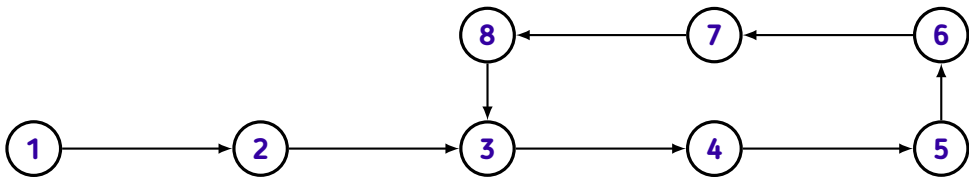
Seja G um grafo de sucessores que contém um caminho que termine em um ciclo.

1. Qual é o nó de menor índice que pertence ao ciclo? (μ)
2. O ciclo contém quantos nós? (λ)

Identificação de ciclos

Seja G um grafo de sucessores que contém um caminho que termine em um ciclo.

1. Qual é o nó de menor índice que pertence ao ciclo? (μ)
2. O ciclo contém quantos nós? (λ)



Algoritmo linear em execução e memória

Algoritmo linear em execução e memória

1. Faça $u = 1$ e $s = \emptyset$

Algoritmo linear em execução e memória

1. Faça $u = 1$ e $s = \emptyset$

2. Enquanto $u \notin s$:

Algoritmo linear em execução e memória

1. Faça $u = 1$ e $s = \emptyset$

2. Enquanto $u \notin s$:

(a) Insera u em s

Algoritmo linear em execução e memória

1. **Faça** $u = 1$ **e** $s = \emptyset$

2. **Enquanto** $u \notin s$:

(a) **Insera** u **em** s

(b) **Faça** $u = \text{succ}(u)$

Algoritmo linear em execução e memória

1. **Faça** $u = 1$ **e** $s = \emptyset$

2. **Enquanto** $u \notin s$:

(a) **Insera** u **em** s

(b) **Faça** $u = \text{succ}(u)$

3. $\mu = u$

Algoritmo linear em execução e memória

1. **Faça** $u = 1$ **e** $s = \emptyset$

2. **Enquanto** $u \notin s$:

(a) **Insera** u **em** s

(b) **Faça** $u = \text{succ}(u)$

3. $\mu = u$

4. $\lambda = N - \mu + 1$, **onde** $N = |V|$

```
pair<int, int> detect_cycle(int N, const vector<int>& succ)
{
    int u = 1;
    unordered_set<int> s;

    while (not s.count(u))
    {
        s.insert(u);
        u = succ[u];
    }

    auto mu = u;
    auto lambda = N - u + 1;

    return { mu, lambda };
}
```

Algoritmo de Floyd

Algoritmo de Floyd

- ★ Também conhecido como algoritmo da lebre e da tartaruga

Algoritmo de Floyd

- ★ Também conhecido como algoritmo da lebre e da tartaruga
- ★ Identifica um ciclo com execução $O(N)$ e memória $O(1)$

Algoritmo de Floyd

- ★ Também conhecido como algoritmo da lebre e da tartaruga
- ★ Identifica um ciclo com execução $O(N)$ e memória $O(1)$
- ★ Utilizada dois ponteiros: a lebre e a tartaruga

Algoritmo de Floyd

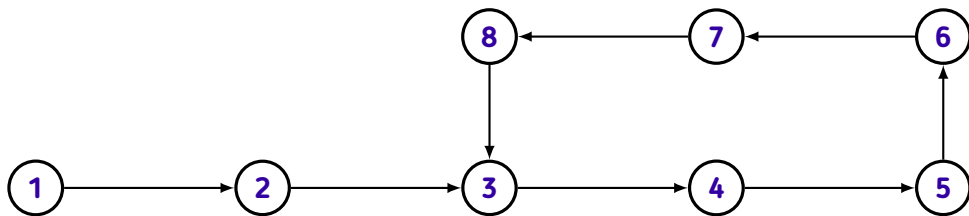
- ★ Também conhecido como algoritmo da lebre e da tartaruga
- ★ Identifica um ciclo com execução $O(N)$ e memória $O(1)$
- ★ Utilizada dois ponteiros: a lebre e a tartaruga
- ★ A cada passo da tartaruga, a lebre caminha dois passos

Algoritmo de Floyd

- ★ Também conhecido como algoritmo da lebre e da tartaruga
- ★ Identifica um ciclo com execução $O(N)$ e memória $O(1)$
- ★ Utilizada dois ponteiros: a lebre e a tartaruga
- ★ A cada passo da tartaruga, a lebre caminha dois passos
- ★ É composto de 3 etapas

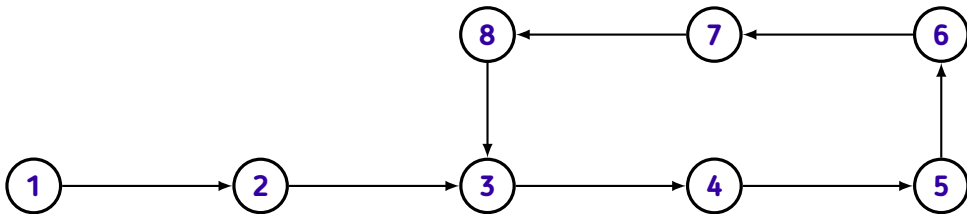
Etapa 1: Identificação do ciclo

Etapa 1: Identificação do ciclo



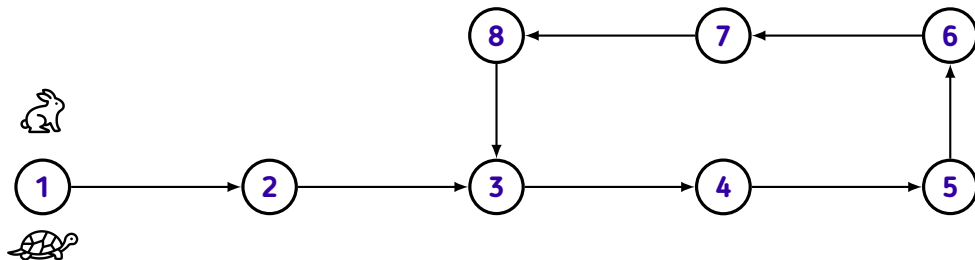
Etapa 1: Identificação do ciclo

(a) A tartaruga e a lebre são posicionadas no primeiro vértice



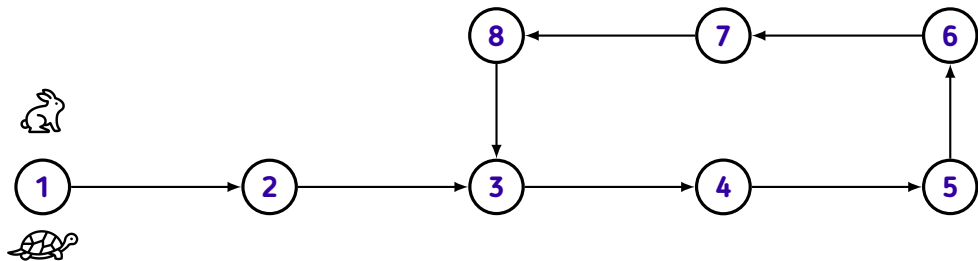
Etapa 1: Identificação do ciclo

(a) A tartaruga e a lebre são posicionadas no primeiro vértice



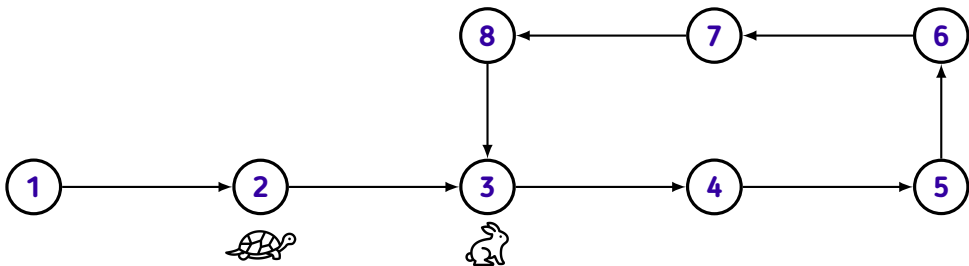
Etapa 1: Identificação do ciclo

(b) A lebre dá dois passos, a tartagura um, até se reencontrarem



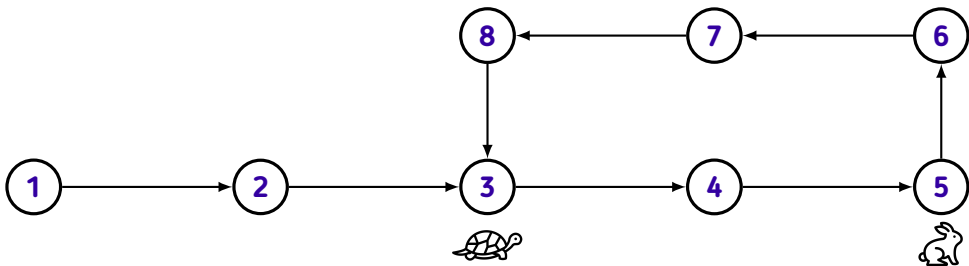
Etapa 1: Identificação do ciclo

(b) A lebre dá dois passos, a tartagura um, até se reencontrarem



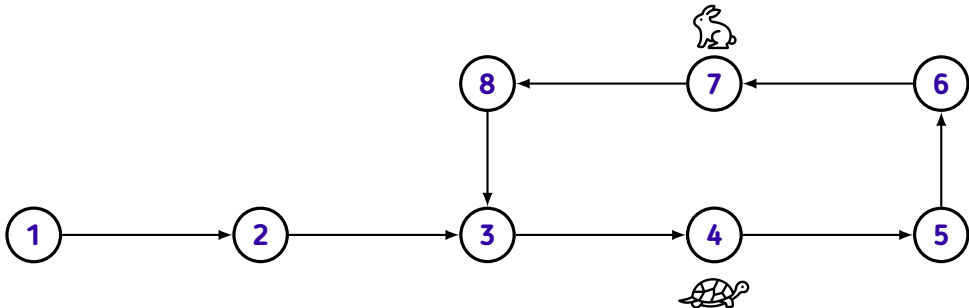
Etapa 1: Identificação do ciclo

(b) A lebre dá dois passos, a tartagura um, até se reencontrarem



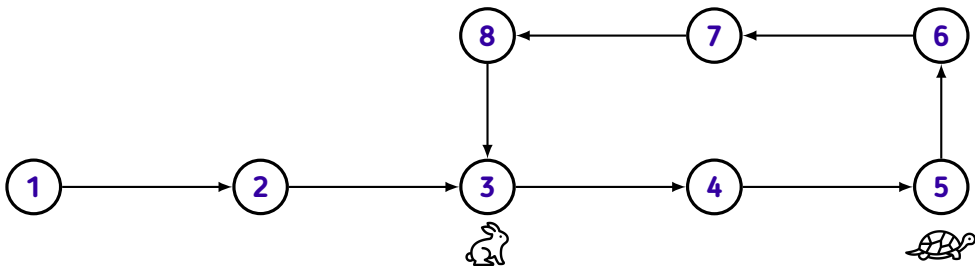
Etapa 1: Identificação do ciclo

(b) A lebre dá dois passos, a tartagura um, até se reencontrarem



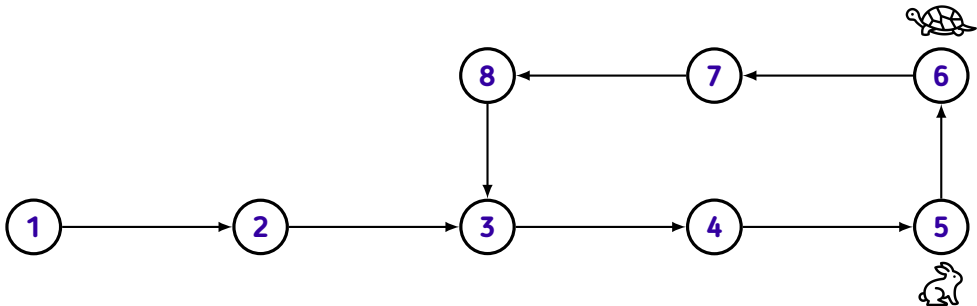
Etapa 1: Identificação do ciclo

(b) A lebre dá dois passos, a tartagura um, até se reencontrarem



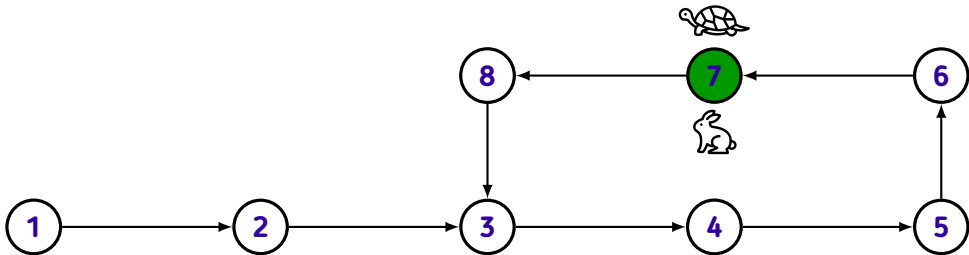
Etapa 1: Identificação do ciclo

(b) A lebre dá dois passos, a tartagura um, até se reencontrarem



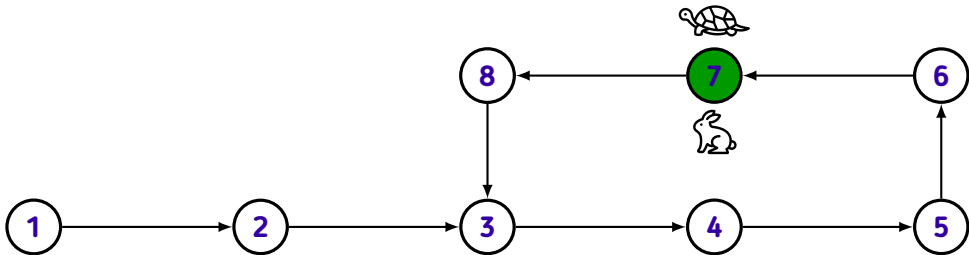
Etapa 1: Identificação do ciclo

(b) A lebre dá dois passos, a tartagura um, até se reencontrarem



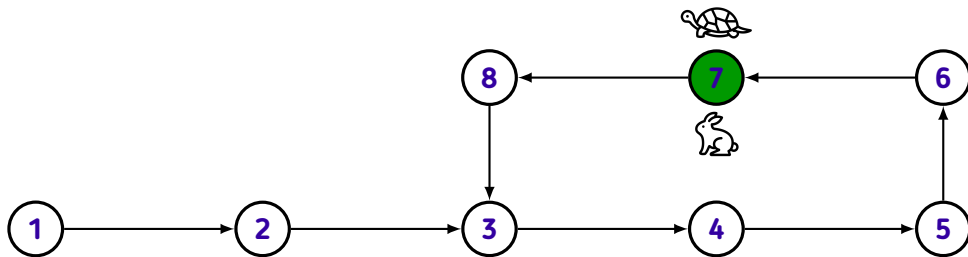
Etapa 1: Identificação do ciclo

A tartaruga andou k passos e a lebre andou $2k$ passos



Etapa 1: Identificação do ciclo

Logo, λ divide k

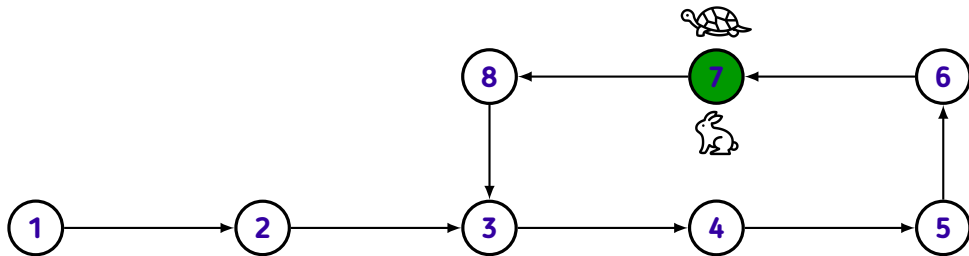



```
pair<int, int> floyd(const vector<int>& succ)
{
    // Etapa 1: H é a lebre, T a tartaruga
    int L = 1, H = 1;

    do
    {
        L = succ[L];
        H = succ[succ[H]];
    } while (L != H);
```

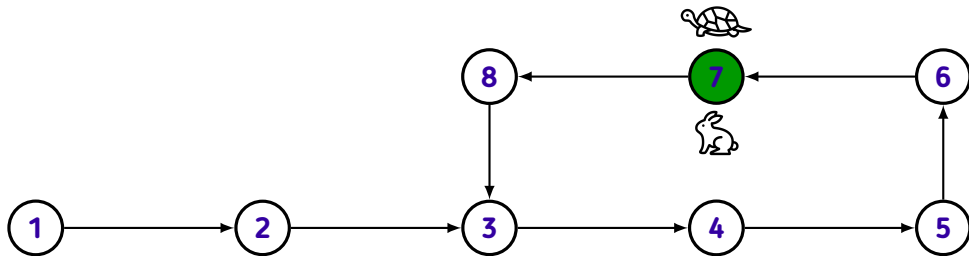
Etapa 2: Encontrando μ

Etapa 2: Encontrando μ



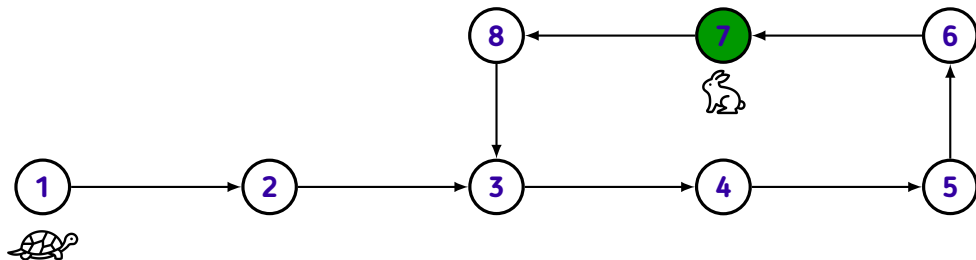
Etapa 2: Encontrando μ

(a) A tartaruga volta para o ponto de partida



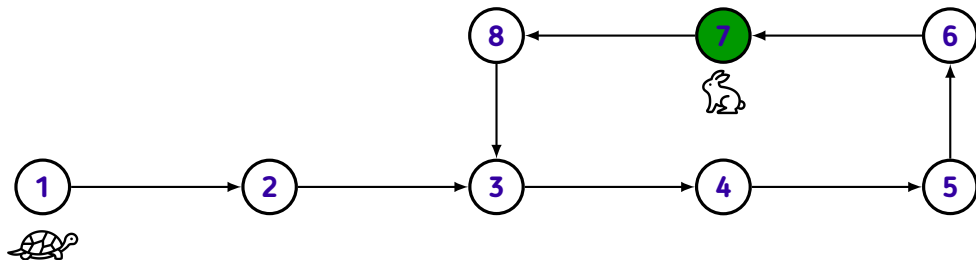
Etapa 2: Encontrando μ

(a) A tartaruga volta para o ponto de partida



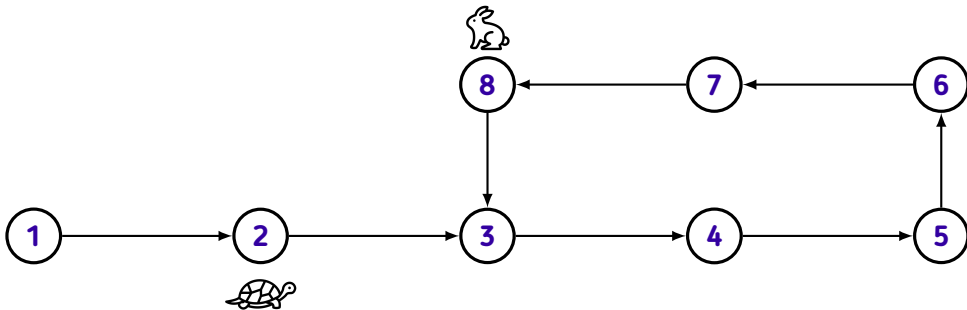
Etapa 2: Encontrando μ

(b) Agora ambos andam um passo por vez até se encontrarem



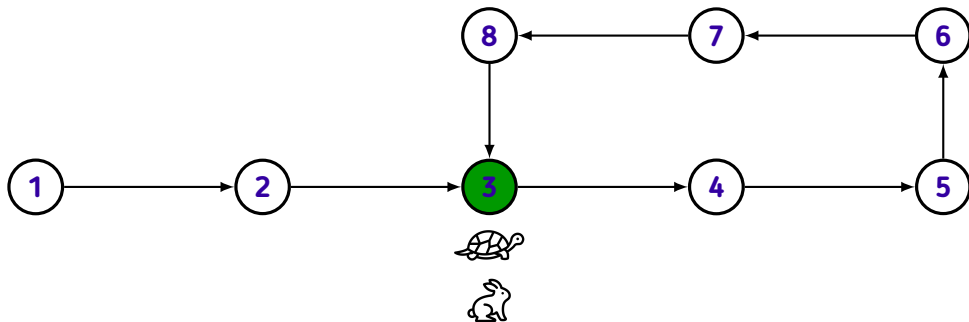
Etapa 2: Encontrando μ

(b) Agora ambos andam um passo por vez até se encontrarem



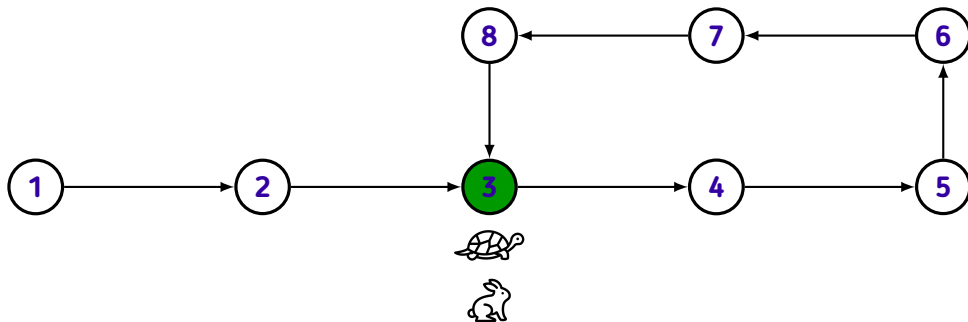
Etapa 2: Encontrando μ

(b) Agora ambos andam um passo por vez até se encontrarem



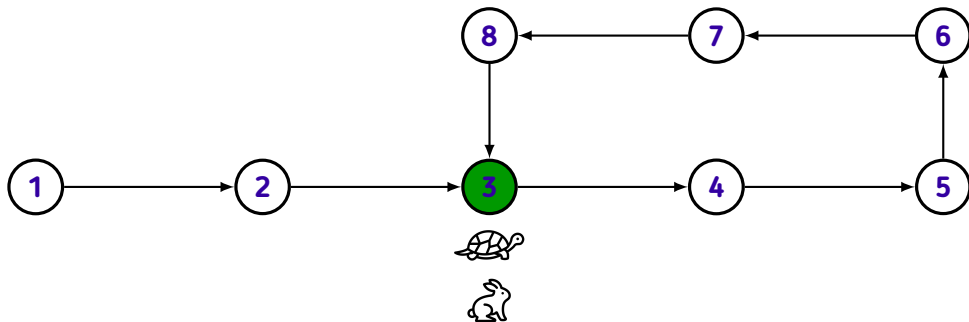
Etapa 2: Encontrando μ

O ponto de encontro é o primeiro nó do ciclo



Etapa 2: Encontrando μ

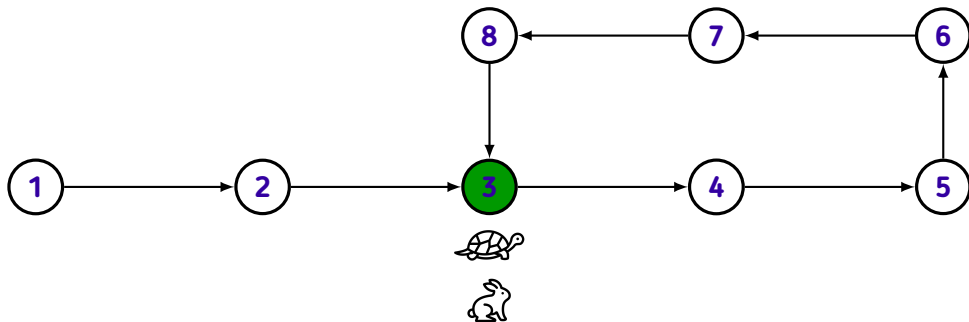
Logo, $\mu = 3$



```
L = 1;  
  
while (L != H)  
{  
    L = succ[L];  
    H = succ[H];  
}  
  
auto mu = L;
```

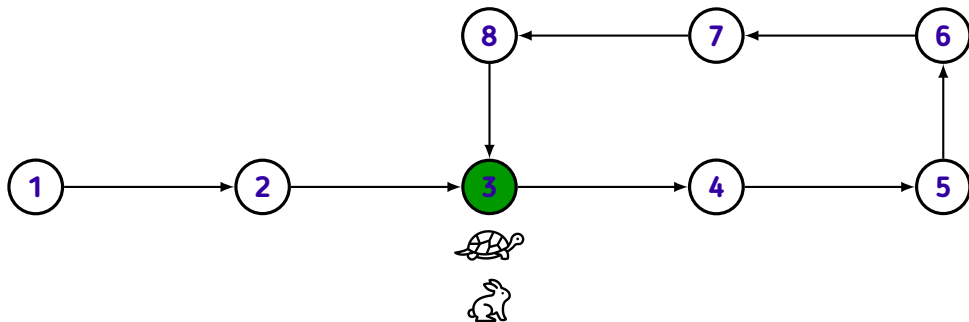
Etapas 3: Encontrando λ

Etapa 3: Encontrando λ



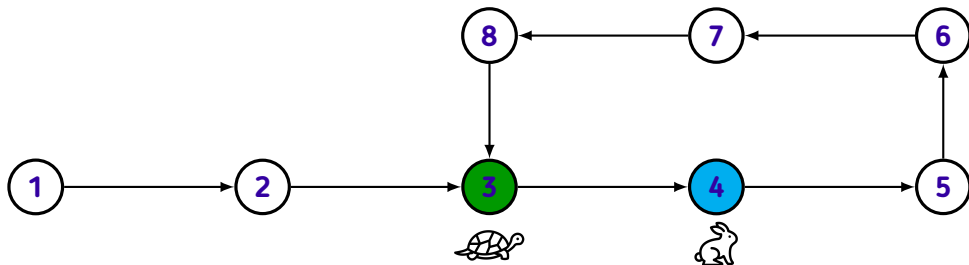
Etapa 3: Encontrando λ

(a) A tartaruga espera enquanto a lebre percorre o ciclo



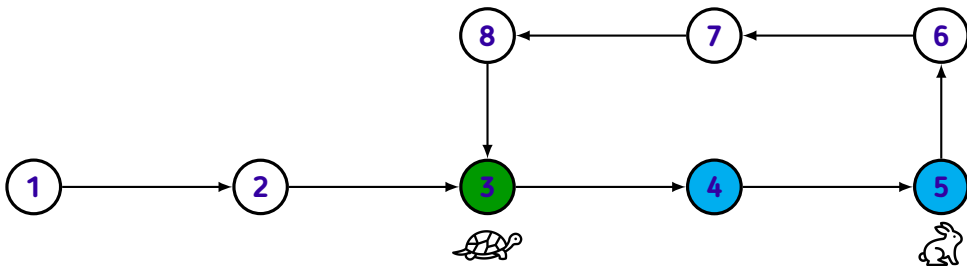
Etapa 3: Encontrando λ

(a) A tartaruga espera enquanto a lebre percorre o ciclo



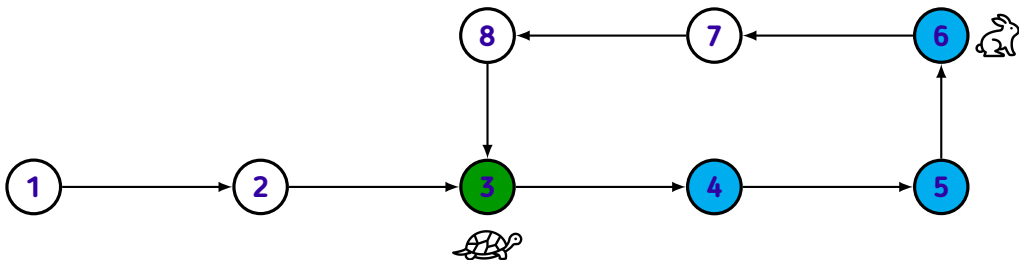
Etapa 3: Encontrando λ

(a) A tartaruga espera enquanto a lebre percorre o ciclo



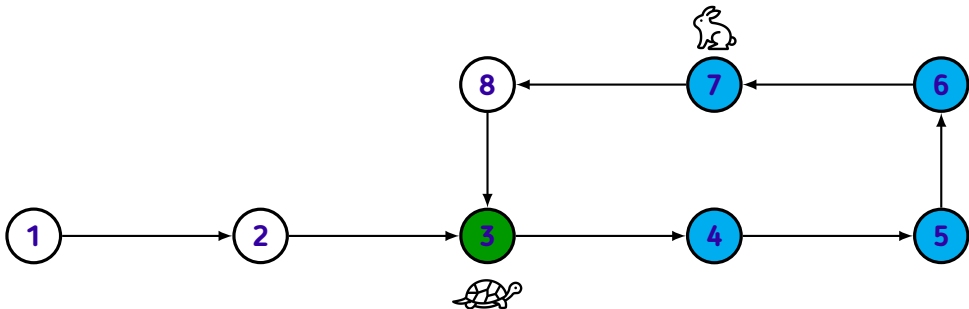
Etapa 3: Encontrando λ

(a) A tartaruga espera enquanto a lebre percorre o ciclo



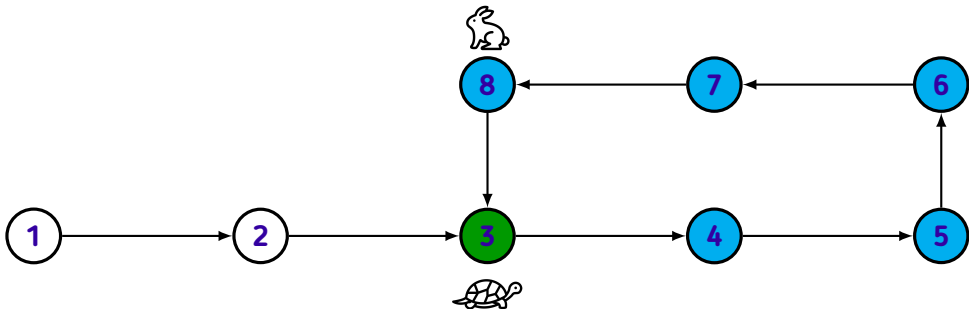
Etapa 3: Encontrando λ

(a) A tartaruga espera enquanto a lebre percorre o ciclo



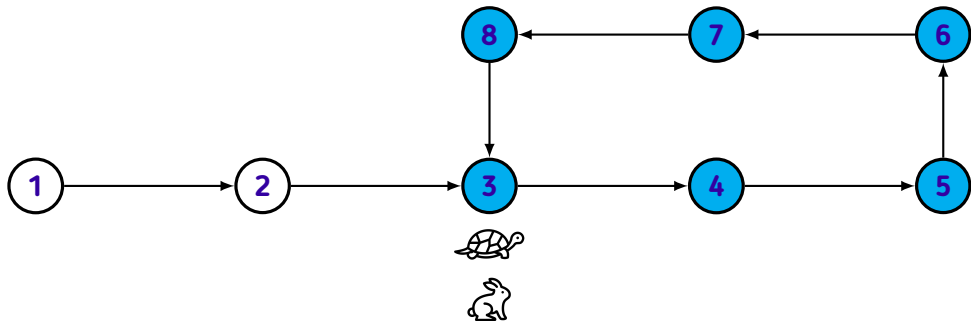
Etapa 3: Encontrando λ

(a) A tartaruga espera enquanto a lebre percorre o ciclo



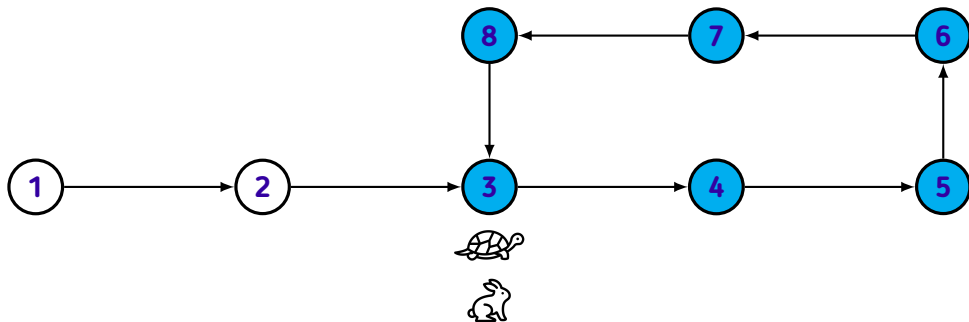
Etapa 3: Encontrando λ

(a) A tartaruga espera enquanto a lebre percorre o ciclo



Etapa 3: Encontrando λ

(b) λ será igual ao número de passos da lebre



```
auto lambda = 0;

do {
    H = succ[H];
    ++lambda;
} while (L != H);

return { mu, lambda };
}
```

Referências

1. HALIM, Felix; HALIM, Steve. *Competitive Programming 3*, 2010.
2. LAAKSONEN, Antti. *Competitive Programmer's Handbook*, 2018.

Créditos

- ★ Tortoise by Zohaib Bajwa from Noun Project (CC BY 3.0)
- ★ Rabbit by ARIS ARISA from Noun Project (CC BY 3.0)