

Fecho de uma endorrelação

QXD0008 – Matemática Discreta



UNIVERSIDADE
FEDERAL DO CEARÁ
CAMPUS QUIXADÁ

Prof. Lucas Ismaily
ismailybf@ufc.br

Universidade Federal do Ceará

2º semestre/2022



Tópicos desta aula

Nesta apresentação:

- Fecho reflexivo
- Fecho simétrico
- Fecho transitivo
 - Grafos direcionados e fechos transitivos
 - Caminhos em grafos e caminhos em relações
 - Caracterização do fecho transitivo de uma relação



Referências para esta aula

- **Seção 9.4** do livro: [Discrete Mathematics and Its Applications.](#)
Author: Kenneth H. Rosen. Seventh Edition. **(English version)**
- **Seção 8.4** do livro: [Matemática Discreta e suas Aplicações.](#)
Autor: Kenneth H. Rosen. Sexta Edição.

Introdução



- Frequentemente é desejável estender uma relação R de forma a garantir que ela satisfaz determinado conjunto de propriedades.
 - por exemplo, garantir que R satisfaz a propriedade reflexiva

- Frequentemente é desejável estender uma relação R de forma a garantir que ela satisfaz determinado conjunto de propriedades.
 - por exemplo, garantir que R satisfaz a propriedade reflexiva
- Se uma relação binária R definida em um conjunto A não possui uma determinada propriedade P , podemos “estender” R e obter uma nova relação R^* em A que tenha essa propriedade.

- Frequentemente é desejável estender uma relação R de forma a garantir que ela satisfaz determinado conjunto de propriedades.
 - por exemplo, garantir que R satisfaz a propriedade reflexiva
- Se uma relação binária R definida em um conjunto A não possui uma determinada propriedade P , podemos “estender” R e obter uma nova relação R^* em A que tenha essa propriedade.
- Estender significa que a nova relação R^* em A contém todos os pares de R e os pares adicionais necessários para que a propriedade P seja válida.

Fecho de uma endorrelação

Definição: Seja R uma endorrelação num conjunto A e P uma propriedade. O **fecho** de R com relação à propriedade P é a endorrelação R^* no conjunto A que satisfaz as três condições abaixo:

1. R^* satisfaz a propriedade P .
2. $R \subseteq R^*$.
3. Se S é uma outra relação qualquer que contém R e satisfaz a propriedade P , então $R^* \subseteq S$.
 - ou seja, R^* é a menor endorrelação em A que contém R e que satisfaz a propriedade P

Fecho de uma endorrelação

Definição: Seja R uma endorrelação num conjunto A e P uma propriedade. O **fecho** de R com relação à propriedade P é a endorrelação R^* no conjunto A que satisfaz as três condições abaixo:

1. R^* satisfaz a propriedade P .
2. $R \subseteq R^*$.
3. Se S é uma outra relação qualquer que contém R e satisfaz a propriedade P , então $R^* \subseteq S$.
 - ou seja, R^* é a menor endorrelação em A que contém R e que satisfaz a propriedade P

- **Obs. 1:** O fecho de uma endorrelação R com relação a uma determinada propriedade P pode não existir.

Fecho de uma endorrelação

Definição: Seja R uma endorrelação num conjunto A e P uma propriedade. O **fecho** de R com relação à propriedade P é a endorrelação R^* no conjunto A que satisfaz as três condições abaixo:

1. R^* satisfaz a propriedade P .
2. $R \subseteq R^*$.
3. Se S é uma outra relação qualquer que contém R e satisfaz a propriedade P , então $R^* \subseteq S$.
 - ou seja, R^* é a menor endorrelação em A que contém R e que satisfaz a propriedade P

- **Obs. 1:** O fecho de uma endorrelação R com relação a uma determinada propriedade P pode não existir.
- **Obs. 2:** Fechos de uma relação R com relação às propriedades reflexiva, simétrica e transitiva podem ser encontrados.

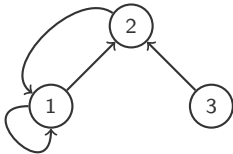
Definição: Seja A um conjunto e R uma endorrelação em A . O **fecho reflexivo** de R é a endorrelação R^* em A que satisfaz as três condições abaixo:

1. R^* é reflexiva.
2. $R \subseteq R^*$
3. Se S é uma outra relação transitiva qualquer que contém R , então $R^* \subseteq S$.

Fecho Reflexivo

Exemplo: A relação $R = \{(1, 1), (1, 2), (2, 1), (3, 2)\}$ no conjunto $A = \{1, 2, 3\}$ não é reflexiva.

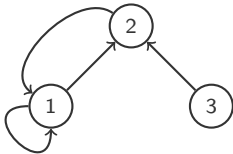
Como construir uma relação reflexiva contendo R que seja a menor possível?



Fecho Reflexivo

Exemplo: A relação $R = \{(1, 1), (1, 2), (2, 1), (3, 2)\}$ no conjunto $A = \{1, 2, 3\}$ não é reflexiva.

Como construir uma relação reflexiva contendo R que seja a menor possível?

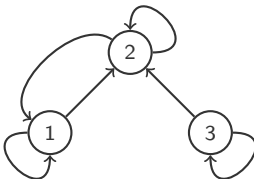
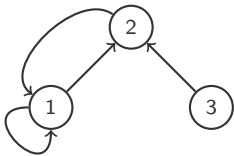


Resposta: Adicionando os pares $(2, 2)$ e $(3, 3)$ em R , porque estes são os únicos pares da forma (a, a) que não estão em R . Além disso, **toda** relação reflexiva que contém R deve conter também $(2, 2)$ e $(3, 3)$.

Fecho Reflexivo

Exemplo: A relação $R = \{(1, 1), (1, 2), (2, 1), (3, 2)\}$ no conjunto $A = \{1, 2, 3\}$ não é reflexiva.

Como construir uma relação reflexiva contendo R que seja a menor possível?

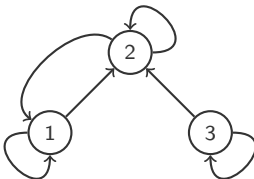
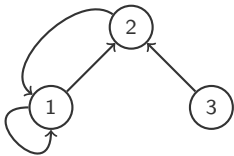


Resposta: Adicionando os pares $(2, 2)$ e $(3, 3)$ em R , porque estes são os únicos pares da forma (a, a) que não estão em R . Além disso, **toda** relação reflexiva que contém R deve conter também $(2, 2)$ e $(3, 3)$.

Fecho Reflexivo

Exemplo: A relação $R = \{(1, 1), (1, 2), (2, 1), (3, 2)\}$ no conjunto $A = \{1, 2, 3\}$ não é reflexiva.

Como construir uma relação reflexiva contendo R que seja a menor possível?



Resposta: Adicionando os pares $(2, 2)$ e $(3, 3)$ em R , porque estes são os únicos pares da forma (a, a) que não estão em R . Além disso, **toda** relação reflexiva que contém R deve conter também $(2, 2)$ e $(3, 3)$.

- Como essa nova relação contém R , é reflexiva e está contida em toda relação reflexiva que contém R , ela é chamada de **fecho reflexivo** de R .

Fecho Reflexivo

Exercício para casa: Seja R uma endorrelação num conjunto A . Prove que o **fecho reflexivo** de R é a relação $R \cup \Delta$ tal que $\Delta = \{(a, a) : a \in R\}$.

Obs.: A endorrelação Δ é chamada **relação diagonal** em A .

Fecho Reflexivo

Exercício para casa: Seja R uma endorrelação num conjunto A . Prove que o **fecho reflexivo** de R é a relação $R \cup \Delta$ tal que $\Delta = \{(a, a) : a \in R\}$.

Obs.: A endorrelação Δ é chamada **relação diagonal** em A .

Exemplo:

Qual é o fecho reflexivo da endorelação $R = \{(a, b) : a < b\}$ no conjunto dos inteiros?

Fecho Reflexivo

Exercício para casa: Seja R uma endorrelação num conjunto A . Prove que o **fecho reflexivo** de R é a relação $R \cup \Delta$ tal que $\Delta = \{(a, a) : a \in R\}$.

Obs.: A endorrelação Δ é chamada **relação diagonal** em A .

Exemplo:

Qual é o fecho reflexivo da endorelação $R = \{(a, b) : a < b\}$ no conjunto dos inteiros?

Solução:

- De acordo com a definição acima, o fecho reflexivo de R é

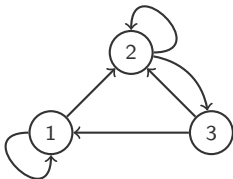
$$R \cup \Delta = \{(a, b) : a < b\} \cup \underbrace{\{(a, a) : a \in \mathbb{Z}\}}_{\text{relação diagonal } \Delta} = \{(a, b) : a \leq b\}.$$

Definição: Seja A um conjunto e R uma endorrelação em A . O **fecho simétrico** de R é a endorrelação R^* em A que satisfaz as três condições abaixo:

1. R^* é simétrica.
2. $R \subseteq R^*$
3. Se S é uma outra relação simétrica qualquer que contém R , então $R^* \subseteq S$.

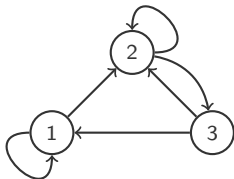
Fecho simétrico

Exemplo: A relação $R = \{(1, 1), (1, 2), (2, 2), (2, 3), (3, 2), (3, 1)\}$ no conjunto $A = \{1, 2, 3\}$ não é simétrica. **Como construir uma relação simétrica contendo R que seja a menor possível?**



Fecho simétrico

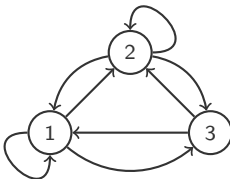
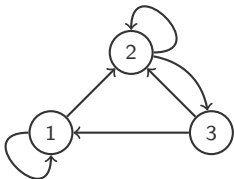
Exemplo: A relação $R = \{(1, 1), (1, 2), (2, 2), (2, 3), (3, 2), (3, 1)\}$ no conjunto $A = \{1, 2, 3\}$ não é simétrica. **Como construir uma relação simétrica contendo R que seja a menor possível?**



Resposta: Adicionando os pares $(2, 1)$ e $(1, 3)$ em R , porque estes são os únicos pares da forma (b, a) com $(a, b) \in R$ que não estão em R . Esta nova relação é simétrica e contém R . Além disso, **toda** relação simétrica que contém R deve conter também $(2, 1)$ e $(1, 3)$.

Fecho simétrico

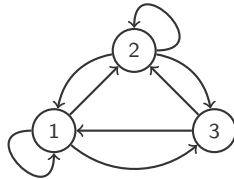
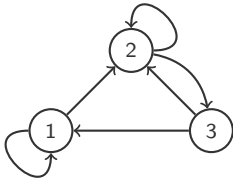
Exemplo: A relação $R = \{(1, 1), (1, 2), (2, 2), (2, 3), (3, 2), (3, 1)\}$ no conjunto $A = \{1, 2, 3\}$ não é simétrica. **Como construir uma relação simétrica contendo R que seja a menor possível?**



Resposta: Adicionando os pares $(2, 1)$ e $(1, 3)$ em R , porque estes são os únicos pares da forma (b, a) com $(a, b) \in R$ que não estão em R . Esta nova relação é simétrica e contém R . Além disso, **toda** relação simétrica que contém R deve conter também $(2, 1)$ e $(1, 3)$.

Fecho simétrico

Exemplo: A relação $R = \{(1, 1), (1, 2), (2, 2), (2, 3), (3, 2), (3, 1)\}$ no conjunto $A = \{1, 2, 3\}$ não é simétrica. **Como construir uma relação simétrica contendo R que seja a menor possível?**



Resposta: Adicionando os pares $(2, 1)$ e $(1, 3)$ em R , porque estes são os únicos pares da forma (b, a) com $(a, b) \in R$ que não estão em R . Esta nova relação é simétrica e contém R . Além disso, **toda** relação simétrica que contém R deve conter também $(2, 1)$ e $(1, 3)$.

- Como essa nova relação contém R , é simétrica e está contida em toda relação simétrica que contém R , ela é chamada de **fecho simétrico** de R .

Fecho simétrico

- Como o exemplo anterior ilustrou, o fecho simétrico da endorrelação R em A pôde ser construído adicionando a R todos os pares (b, a) que não estão em R mas que $(a, b) \in R$.
- A adição desses pares produz uma relação **que é simétrica**, **que contém R** , e **que está contida em qualquer relação simétrica que contém R** .

Exercício para casa: Seja R uma endorrelação em um conjunto A . Prove que o fecho simétrico da relação R pode ser construído tomando a união da relação R com a sua inversa. Ou seja, prove que $R \cup R^{-1}$ é o fecho simétrico de R .

- Lembre-se que $R^{-1} = \{(b, a) : (a, b) \in R\}$.

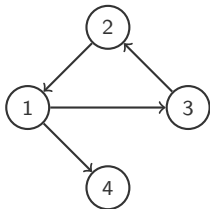
Definição: Seja A um conjunto e R uma endorrelação em A . O **fecho transitivo** de R é a endorrelação R^* em A que satisfaz as três condições abaixo:

1. R^* é transitiva.
2. $R \subseteq R^*$
3. Se S é uma outra relação transitiva qualquer que contém R , então $R^* \subseteq S$.

Fecho transitivo

Exemplo:

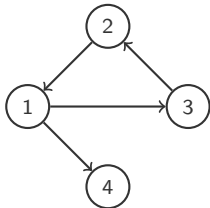
- Considere a relação $R = \{(1, 3), (1, 4), (2, 1), (3, 2)\}$ no conjunto $A = \{1, 2, 3, 4\}$. **Esta relação é transitiva?**



Fecho transitivo

Exemplo:

- Considere a relação $R = \{(1, 3), (1, 4), (2, 1), (3, 2)\}$ no conjunto $A = \{1, 2, 3, 4\}$. **Esta relação é transitiva?**
- **Resposta:** Não, pois ela não contém todos os pares da forma (a, c) tal que (a, b) e (b, c) estão em R . Os pares desta forma que não estão em R são $(1, 2)$, $(2, 3)$, $(2, 4)$ e $(3, 1)$.

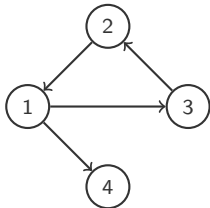


relação não transitiva

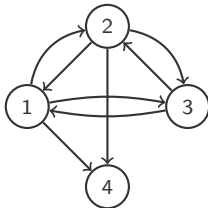
Fecho transitivo

Exemplo:

- Considere a relação $R = \{(1, 3), (1, 4), (2, 1), (3, 2)\}$ no conjunto $A = \{1, 2, 3, 4\}$. **Esta relação é transitiva?**
- **Resposta:** Não, pois ela não contém todos os pares da forma (a, c) tal que (a, b) e (b, c) estão em R . Os pares desta forma que não estão em R são $(1, 2)$, $(2, 3)$, $(2, 4)$ e $(3, 1)$.
- **A relação resultante da adição desses pares em R é transitiva?**



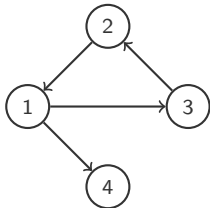
relação não transitiva



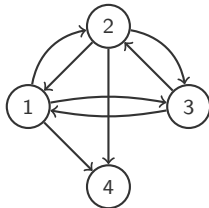
Fecho transitivo

Exemplo:

- Considere a relação $R = \{(1, 3), (1, 4), (2, 1), (3, 2)\}$ no conjunto $A = \{1, 2, 3, 4\}$. **Esta relação é transitiva?**
- **Resposta:** Não, pois ela não contém todos os pares da forma (a, c) tal que (a, b) e (b, c) estão em R . Os pares desta forma que não estão em R são $(1, 2)$, $(2, 3)$, $(2, 4)$ e $(3, 1)$.
- **A relação resultante da adição desses pares em R é transitiva?**
 - Não, pois ela contém $(3, 1)$ e $(1, 4)$ mas não contém $(3, 4)$.



relação não transitiva



relação não transitiva

Fecho transitivo

- O exemplo anterior mostra que construir o fecho transitivo de uma relação é mais complicado que construir os fechos reflexivo e simétrico.
- Veremos que a representação de uma relação como um grafo direcionado ajuda na construção do fecho transitivo.

Caminhos em grafos direcionados e Caminhos em Relações



Caminhos em grafos direcionados

Definição: Um **caminho** de a para b no grafo direcionado G é uma sequência de arestas $(x_0, x_1), (x_1, x_2), (x_2, x_3), \dots, (x_{n-1}, x_n)$ em G , em que n é um inteiro não negativo e $x_0 = a$ e $x_n = b$.

Este caminho é indicado por $x_0, x_1, x_2, \dots, x_{n-1}, x_n$.

O **comprimento** deste caminho é n .

Podemos considerar um conjunto vazio de arestas como um caminho de (a, a) .

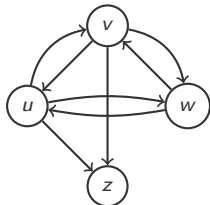
Caminhos em grafos direcionados

Definição: Um **caminho** de a para b no grafo direcionado G é uma sequência de arestas $(x_0, x_1), (x_1, x_2), (x_2, x_3), \dots, (x_{n-1}, x_n)$ em G , em que n é um inteiro não negativo e $x_0 = a$ e $x_n = b$.

Este caminho é indicado por $x_0, x_1, x_2, \dots, x_{n-1}, x_n$.

O **comprimento** deste caminho é n .

Podemos considerar um conjunto vazio de arestas como um caminho de (a, a) .



Grafo G

Quais dessas sequências são caminhos em G ?

- u, v, w
- u, z, w, v
- u, v, u, w, v, z
- w, v, u, w

Caminhos em relações

O termo “caminho” que usamos em grafos também se aplica a relações.

Definição: Seja $R: A \rightarrow A$ uma endorrelação e $a, b \in A$. Dizemos que existe um **caminho de comprimento n** de a para b em R **se e somente se** existe uma sequência de elementos $a, x_1, x_2, \dots, x_{n-1}, b \in A$ com $(a, x_1) \in R, (x_1, x_2) \in R, \dots$, e $(x_{n-1}, b) \in R$.

Exemplo: Seja $R = \{(3, 1), (2, 4), (1, 2), (4, 3), (4, 1)\}$ uma endorrelação em $A = \{1, 2, 3, 4\}$. **Encontre um caminho de 3 para 4 em R .**

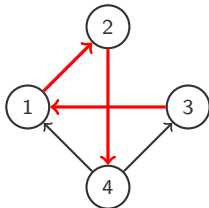
Caminhos em relações

O termo “caminho” que usamos em grafos também se aplica a relações.

Definição: Seja $R: A \rightarrow A$ uma endorrelação e $a, b \in A$. Dizemos que existe um **caminho de comprimento n** de a para b em R **se e somente se** existe uma sequência de elementos $a, x_1, x_2, \dots, x_{n-1}, b \in A$ com $(a, x_1) \in R$, $(x_1, x_2) \in R$, \dots , e $(x_{n-1}, b) \in R$.

Exemplo: Seja $R = \{(3, 1), (2, 4), (1, 2), (4, 3), (4, 1)\}$ uma endorrelação em $A = \{1, 2, 3, 4\}$. **Encontre um caminho de 3 para 4 em R .**

Solução: 3, 1, 2, 4
Comprimento do caminho = 3



Caracterização de caminhos em relações

Teorema 13.1: Seja R uma endorrelação em um conjunto A , $a, b \in A$ e n um inteiro positivo. Existe um caminho de comprimento n de a para b em R **se e somente se** $(a, b) \in R^n$.

Demonstração:

Caracterização de caminhos em relações

Teorema 13.1: Seja R uma endorrelação em um conjunto A , $a, b \in A$ e n um inteiro positivo. Existe um caminho de comprimento n de a para b em R **se e somente se** $(a, b) \in R^n$.

Demonstração:

Seja R uma endorrelação em um conjunto A e $a, b \in A$.

Seja $P(n)$ a afirmação **existe um caminho de comprimento n de a para b em R se e somente se $(a, b) \in R^n$** .

Caracterização de caminhos em relações

Teorema 13.1: Seja R uma endorrelação em um conjunto A , $a, b \in A$ e n um inteiro positivo. Existe um caminho de comprimento n de a para b em R **se e somente se** $(a, b) \in R^n$.

Demonstração:

Seja R uma endorrelação em um conjunto A e $a, b \in A$.

Seja $P(n)$ a afirmação **existe um caminho de comprimento n de a para b em R se e somente se $(a, b) \in R^n$** .

Vamos provar por indução matemática em n .

Caracterização de caminhos em relações

Teorema 13.1: Seja R uma endorrelação em um conjunto A , $a, b \in A$ e n um inteiro positivo. Existe um caminho de comprimento n de a para b em R **se e somente se** $(a, b) \in R^n$.

Demonstração:

Seja R uma endorrelação em um conjunto A e $a, b \in A$.

Seja $P(n)$ a afirmação **existe um caminho de comprimento n de a para b em R se e somente se $(a, b) \in R^n$** .

Vamos provar por indução matemática em n .

Caso Base: $n = 1$. Por definição, existe um caminho de a para b em R de comprimento igual a 1 se e somente se $(a, b) \in R$.

Portanto, $P(1)$ é verdadeira. Isso completa o caso base.

Continuação da Demonstração

Lembrete: $P(n)$ = existe um caminho de comprimento n de a para b em R se e somente se $(a, b) \in R^n$.

Passo Indutivo: Suponha que o teorema é verdadeiro para um inteiro positivo n arbitrário (**Hipótese de Indução**).

Continuação da Demonstração

Lembrete: $P(n)$ = existe um caminho de comprimento n de a para b em R se e somente se $(a, b) \in R^n$.

Passo Indutivo: Suponha que o teorema é verdadeiro para um inteiro positivo n arbitrário (**Hipótese de Indução**).

A seguir, provaremos que o teorema é verdadeiro para o inteiro $n + 1$.

Continuação da Demonstração

Lembrete: $P(n)$ = existe um caminho de comprimento n de a para b em R se e somente se $(a, b) \in R^n$.

Passo Indutivo: Suponha que o teorema é verdadeiro para um inteiro positivo n arbitrário (**Hipótese de Indução**).

A seguir, provaremos que o teorema é verdadeiro para o inteiro $n + 1$.

Existe um caminho de comprimento $n + 1$ de a para b **se e somente se** existe um elemento $c \in A$ tal que $(a, c) \in R$ e **existe um caminho de comprimento n de c para b em R ,**

Continuação da Demonstração

Lembrete: $P(n)$ = existe um caminho de comprimento n de a para b em R se e somente se $(a, b) \in R^n$.

Passo Indutivo: Suponha que o teorema é verdadeiro para um inteiro positivo n arbitrário (**Hipótese de Indução**).

A seguir, provaremos que o teorema é verdadeiro para o inteiro $n + 1$.

Existe um caminho de comprimento $n + 1$ de a para b **se e somente se** existe um elemento $c \in A$ tal que $(a, c) \in R$ e **existe um caminho de comprimento n de c para b em R** , que, pela HI, equivale a $(c, b) \in R^n$.

Continuação da Demonstração

Lembrete: $P(n)$ = existe um caminho de comprimento n de a para b em R se e somente se $(a, b) \in R^n$.

Passo Indutivo: Suponha que o teorema é verdadeiro para um inteiro positivo n arbitrário (**Hipótese de Indução**).

A seguir, provaremos que o teorema é verdadeiro para o inteiro $n + 1$.

Existe um caminho de comprimento $n + 1$ de a para b **se e somente se** existe um elemento $c \in A$ tal que $(a, c) \in R$ e **existe um caminho de comprimento n de c para b em R** , que, pela HI, equivale a $(c, b) \in R^n$.

Logo, pela HI, existe um caminho de comprimento $n + 1$ de a para b **se e somente se** existe um elemento $c \in A$ tal que $(a, c) \in R$ e $(c, b) \in R^n$.

Continuação da Demonstração

Lembrete: $P(n)$ = existe um caminho de comprimento n de a para b em R se e somente se $(a, b) \in R^n$.

Passo Indutivo: Suponha que o teorema é verdadeiro para um inteiro positivo n arbitrário (**Hipótese de Indução**).

A seguir, provaremos que o teorema é verdadeiro para o inteiro $n + 1$.

Existe um caminho de comprimento $n + 1$ de a para b **se e somente se** existe um elemento $c \in A$ tal que $(a, c) \in R$ e **existe um caminho de comprimento n de c para b em R** , que, pela HI, equivale a $(c, b) \in R^n$.

Logo, pela HI, existe um caminho de comprimento $n + 1$ de a para b **se e somente se** existe um elemento $c \in A$ tal que $(a, c) \in R$ e $(c, b) \in R^n$.

Tal elemento c existe **se e somente** $(a, b) \in R^{n+1}$.

Continuação da Demonstração

Lembrete: $P(n)$ = existe um caminho de comprimento n de a para b em R se e somente se $(a, b) \in R^n$.

Passo Indutivo: Suponha que o teorema é verdadeiro para um inteiro positivo n arbitrário (**Hipótese de Indução**).

A seguir, provaremos que o teorema é verdadeiro para o inteiro $n + 1$.

Existe um caminho de comprimento $n + 1$ de a para b **se e somente se** existe um elemento $c \in A$ tal que $(a, c) \in R$ e **existe um caminho de comprimento n de c para b em R** , que, pela HI, equivale a $(c, b) \in R^n$.

Logo, pela HI, existe um caminho de comprimento $n + 1$ de a para b **se e somente se** existe um elemento $c \in A$ tal que $(a, c) \in R$ e $(c, b) \in R^n$.

Tal elemento c existe **se e somente** $(a, b) \in R^{n+1}$.

Portanto, existe um caminho de comprimento $n + 1$ de a para b **se e somente se** $(a, b) \in R^{n+1}$. Isso completa a prova. □

Fechos Transitivos

Vamos mostrar que encontrar um fecho transitivo de uma relação é equivalente a determinar quais pares de vértices no grafo direcionado correspondente estão conectados por um caminho.

Fechos Transitivos

Vamos mostrar que encontrar um fecho transitivo de uma relação é equivalente a determinar quais pares de vértices no grafo direcionado correspondente estão conectados por um caminho.

Para isso, precisaremos da seguinte definição:

Definição: Seja R uma endorrelação em um conjunto A . A **relação de conectividade** R^* consiste nos pares de (a, b) , tal que existe um caminho de comprimento pelo menos um, de a para b em R .

Fechos Transitivos

Vamos mostrar que encontrar um fecho transitivo de uma relação é equivalente a determinar quais pares de vértices no grafo direcionado correspondente estão conectados por um caminho.

Para isso, precisaremos da seguinte definição:

Definição: Seja R uma endorrelação em um conjunto A . A **relação de conectividade** R^* consiste nos pares de (a, b) , tal que existe um caminho de comprimento pelo menos um, de a para b em R .

Como R^n consiste nos pares (a, b) , tal que existe um caminho de comprimento n de a para b , segue que R^* é a união de todos os R^n :

$$R^* = \bigcup_{n=1}^{\infty} R^n$$

Fechos Transitivos

Exemplo:

Seja A o conjunto de todas as pessoas do mundo.

A endorrelação $R: A \rightarrow A$ contém o par (a, b) se e somente se a conhece b .

- O que é R^n quando $n \geq 1$?
- O que é R^* ?

Fechos Transitivos

Exemplo:

Seja A o conjunto de todas as pessoas do mundo.

A endorrelação $R: A \rightarrow A$ contém o par (a, b) se e somente se a conhece b .

- O que é R^n quando $n \geq 1$?
- O que é R^* ?

Resposta: R^n consiste em todos os pares (a, b) , tal que existam pessoas x_1, x_2, \dots, x_{n-1} , tal que a conhece x_1 , x_1 conhece x_2 , \dots , e x_{n-1} conhece b .

Fechos Transitivos

Exemplo:

Seja A o conjunto de todas as pessoas do mundo.

A endorrelação $R: A \rightarrow A$ contém o par (a, b) se e somente se a conhece b .

- O que é R^n quando $n \geq 1$?
- O que é R^* ?

Resposta: R^n consiste em todos os pares (a, b) , tal que existam pessoas x_1, x_2, \dots, x_{n-1} , tal que a conhece x_1 , x_1 conhece x_2 , \dots , e x_{n-1} conhece b .

A relação R^* contém (a, b) se existir uma sequência de pessoas, começando com a e terminando com b , tal que cada pessoa na sequência conhece a pessoa seguinte na sequência.

Fechos Transitivos

Exemplo:

Seja A o conjunto de todas as pessoas do mundo.

A endorrelação $R: A \rightarrow A$ contém o par (a, b) se e somente se a conhece b .

- O que é R^n quando $n \geq 1$?
- O que é R^* ?

Resposta: R^n consiste em todos os pares (a, b) , tal que existam pessoas x_1, x_2, \dots, x_{n-1} , tal que a conhece x_1 , x_1 conhece x_2 , \dots , e x_{n-1} conhece b .

A relação R^* contém (a, b) se existir uma sequência de pessoas, começando com a e terminando com b , tal que cada pessoa na sequência conhece a pessoa seguinte na sequência.

Teoria dos seis graus de separação [Stanley Milgram, 1967]:

No mundo, são necessários no máximo seis laços de amizade para que duas pessoas quaisquer estejam ligadas.

Fechos Transitivos

O teorema a seguir mostra que o fecho transitivo de uma relação e a relação de conectividade associada são iguais:

Teorema 13.2: O fecho transitivo de uma relação R é igual à relação de conectividade R^* .

Atenção: Demonstração no livro. Teorema 2 da seção.

Fechos Transitivos

O teorema a seguir mostra que o fecho transitivo de uma relação e a relação de conectividade associada são iguais:

Teorema 13.2: O fecho transitivo de uma relação R é igual à relação de conectividade R^* .

Atenção: Demonstração no livro. Teorema 2 da seção.

- Agora sabemos que o fecho transitivo e a relação de conectividade são iguais. **Mas como computar esta relação?**

Fechos Transitivos

O teorema a seguir mostra que o fecho transitivo de uma relação e a relação de conectividade associada são iguais:

Teorema 13.2: O fecho transitivo de uma relação R é igual à relação de conectividade R^* .

Atenção: Demonstração no livro. Teorema 2 da seção.

- Agora sabemos que o fecho transitivo e a relação de conectividade são iguais. **Mas como computar esta relação?**
- Dado um grafo direcionado finito G associado a uma relação R , não precisamos examinar caminhos arbitrariamente longos para determinar se existe um caminho entre dois de seus vértices.

Fechos Transitivos

O teorema a seguir mostra que o fecho transitivo de uma relação e a relação de conectividade associada são iguais:

Teorema 13.2: O fecho transitivo de uma relação R é igual à relação de conectividade R^* .

Atenção: Demonstração no livro. Teorema 2 da seção.














- Agora sabemos que o fecho transitivo e a relação de conectividade são iguais. **Mas como computar esta relação?**
- Dado um grafo direcionado finito G associado a uma relação R , não precisamos examinar caminhos arbitrariamente longos para determinar se existe um caminho entre dois de seus vértices.
- O próximo teorema mostrará que basta examinar caminhos que não contenham mais do que n arestas, em que n é o número de vértices do grafo.

Princípio da Casa dos Pombos

Vamos precisar do seguinte princípio na prova do próximo resultado:

Princípio da Casa dos Pombos: Seja k um inteiro positivo. Se $k + 1$ ou mais objetos são guardados em k caixas, então existe pelo menos uma caixa contendo dois ou mais objetos.

Três tentativas de se colocar 13 pombos em 12 caixas

Teorema 13.3: Seja A um conjunto com n elementos e R uma relação em A . Sejam $a, b \in R$.

- (I) Se existir um caminho de comprimento pelo menos um em R de a para b , então existirá um tal caminho com comprimento que não exceda n .
- (II) Se $a \neq b$ e existir um caminho de comprimento pelo menos um em R de a para b , então existirá um tal caminho com comprimento que não exceda $n - 1$.

Demonstração do Teorema 13.3

Seja A um conjunto com n elementos e R uma relação em A .

Sejam $a, b \in R$.

Demonstração do Teorema 13.3

Seja A um conjunto com n elementos e R uma relação em A .

Sejam $a, b \in R$.

Suponha que existe um caminho de a para b em R . **Pegue o menor caminho possível** e seja m o comprimento desse caminho. Suponha que $x_0, x_1, x_2, \dots, x_{m-1}, x_m$ seja esse caminho, em que $x_0 = a$ e $x_m = b$. Vamos dividir a prova em dois casos: $a = b$ e $a \neq b$.

Demonstração do Teorema 13.3

Seja A um conjunto com n elementos e R uma relação em A .

Sejam $a, b \in R$.

Suponha que existe um caminho de a para b em R . **Pegue o menor caminho possível** e seja m o comprimento desse caminho. Suponha que $x_0, x_1, x_2, \dots, x_{m-1}, x_m$ seja esse caminho, em que $x_0 = a$ e $x_m = b$. Vamos dividir a prova em dois casos: $a = b$ e $a \neq b$.

Caso 1: $a = b$. Se $m \leq n$ não há o que provar.

Demonstração do Teorema 13.3

Seja A um conjunto com n elementos e R uma relação em A .

Sejam $a, b \in R$.

Suponha que existe um caminho de a para b em R . **Pegue o menor caminho possível** e seja m o comprimento desse caminho. Suponha que $x_0, x_1, x_2, \dots, x_{m-1}, x_m$ seja esse caminho, em que $x_0 = a$ e $x_m = b$. Vamos dividir a prova em dois casos: $a = b$ e $a \neq b$.

Caso 1: $a = b$. Se $m \leq n$ não há o que provar.

Então, suponha, **por absurdo**, que $m > n$. Ou seja, $m \geq n + 1$.

Demonstração do Teorema 13.3

Seja A um conjunto com n elementos e R uma relação em A .

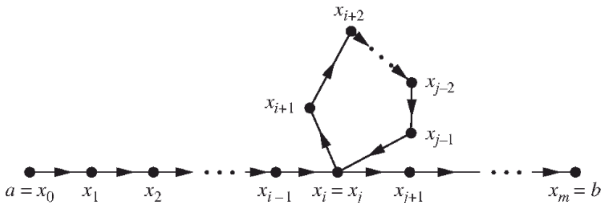
Sejam $a, b \in R$.

Suponha que existe um caminho de a para b em R . **Pegue o menor caminho possível** e seja m o comprimento desse caminho. Suponha que $x_0, x_1, x_2, \dots, x_{m-1}, x_m$ seja esse caminho, em que $x_0 = a$ e $x_m = b$. Vamos dividir a prova em dois casos: $a = b$ e $a \neq b$.

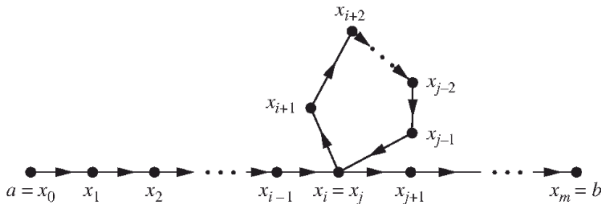
Caso 1: $a = b$. Se $m \leq n$ não há o que provar.

Então, suponha, **por absurdo**, que $m > n$. Ou seja, $m \geq n + 1$.

Pelo Princípio da Casa dos Pombos, como existem n vértices em A , entre os m vértices x_0, x_1, \dots, x_{m-1} , pelo menos dois são iguais.



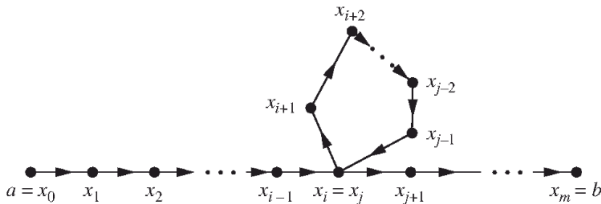
Demonstração do Teorema 13.3



Seja $x_i = x_j$ com $0 \leq i < j \leq m - 1$. Então, o caminho contém um circuito de x_i para si mesmo. Esse circuito pode ser removido do caminho de a para b , deixando um caminho de a para b com comprimento menor. Esse caminho é

$$x_0, x_1, \dots, x_i, x_{j+1}, \dots, x_{m-1}, x_m$$

Demonstração do Teorema 13.3

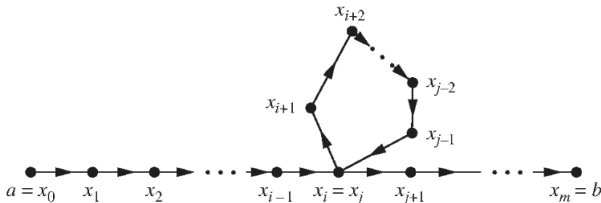


Seja $x_i = x_j$ com $0 \leq i < j \leq m - 1$. Então, o caminho contém um circuito de x_i para si mesmo. Esse circuito pode ser removido do caminho de a para b , deixando um caminho de a para b com comprimento menor. Esse caminho é

$$x_0, x_1, \dots, x_i, x_{j+1}, \dots, x_{m-1}, x_m$$

Logo, o caminho resultante possui comprimento menor que o caminho original. Contradição! Pois o caminho original já era o menor de todos.

Demonstração do Teorema 13.3



Seja $x_i = x_j$ com $0 \leq i < j \leq m - 1$. Então, o caminho contém um circuito de x_i para si mesmo. Esse circuito pode ser removido do caminho de a para b , deixando um caminho de a para b com comprimento menor. Esse caminho é

$$x_0, x_1, \dots, x_i, x_{j+1}, \dots, x_{m-1}, x_m$$

Logo, o caminho resultante possui comprimento menor que o caminho original. Contradição! Pois o caminho original já era o menor de todos.

Caso 2: $a \neq b$. **Exercício para casa.**



Consequência do Teorema 13.3

Corolário 13.4: Seja A um conjunto com n elementos e R uma endorrelação em A . O fecho transitivo R^* da relação R é a união

$$R^* = R \cup R^2 \cup R^3 \cup \dots \cup R^n$$

Demonstração.

Seja A um conjunto com n elementos e R uma endorrelação em A .

Seja R^* o fecho transitivo da endorrelação $R: A \rightarrow A$.

Pelo Teorema 13.2, existe um caminho em R^* entre dois vértices a e b se e somente se existe um caminho entre esses dois vértices em R^i , para algum

inteiro positivo i . Ou seja, $R^* = \bigcup_{i=1}^{\infty} R^i$.

O Teorema 13.3 afirma que basta procurar por i no intervalo de valores $1, 2, \dots, n$. Logo, $R^* = \bigcup_{i=1}^n R^i$.



FIM

