

## Indução em Árvores: Obs Finais

Provamos ( $\pm$ ) na última aula:

## Proposição

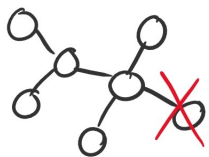
*Toda árvore  $T$  não vazia tem pelo menos uma folha (nó de grau  $\leq 1$ )*

Provamos ( $\pm$ ) na última aula:

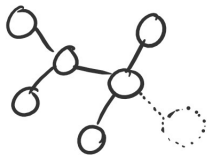
## Proposição

Toda árvore  $T$  não vazia tem *peelo menos uma folha* (nó de grau  $\leq 1$ )

Muito importante para fazer *prova por indução* no número de nós/arestas de uma árvore:



↓ árvore  
 $n+1$  nós  
 $m$  arestas



↓ árvore  
 $n$  nós  
 $m-1$  arestas

⇐ SEMPRE

Provamos ( $\pm$ ) na última aula:

## Proposição

*Toda árvore  $T$  não vazia tem pelo menos uma folha (nó de grau  $\leq 1$ )*

**Exercício:** Reprove por indução **removendo folha** que pra qualquer árvore  $\#arestas = \#nós - 1$

# Métodos de indução em árvores

Temos agora alguns métodos para fazer prova por indução em árvores:

- 1) Indução no número de arestas: **remove aresta, parte em duas árvores**
- 2) Indução no número de nós: **geralmente remove folha, continua com 1 árvore**
- 3) Árvores binárias **enraizadas**: **utiliza subárvores da esquerda/direita**

# Grafos Eulerianos

# Grafos Eulerianos

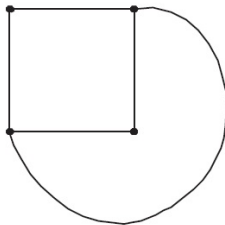
**Problema:** Todas as ruas de uma cidade tem que ser inspecionadas. Como fazer isso percorrendo a menor distância possível?

# Grafos Eulerianos

**Problema:** Todas as ruas de uma cidade tem que ser inspecionadas. Como fazer isso percorrendo a menor distância possível?

Em linguagem de grafos: Dado um grafo, encontre o menor passeio que **cruza cada aresta pelo menos uma vez**

(Problema do Carteiro Chinês)



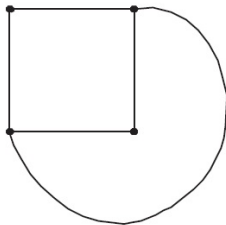


# Grafos Eulerianos

**Problema:** Todas as ruas de uma cidade tem que ser inspecionadas. Como fazer isso percorrendo a menor distância possível?

Em linguagem de grafos: Dado um grafo, encontre o menor passeio que **cruza cada aresta pelo menos uma vez**

(Problema do Carteiro Chinês)



Nesse caso, a melhor solução é passar **exatamente 1 vez em cada aresta**

# Grafos Eulerianos

## Definição

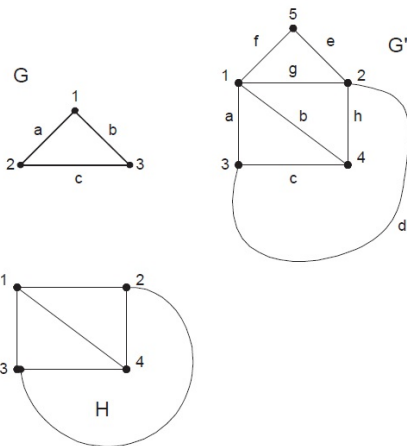
Dado um grafo, um **trajeto euleriano** é um passeio onde cada aresta é visitada *exatamente 1 vez*

# Grafos Eulerianos

## Definição

Dado um grafo, um **trajeto euleriano** é um passeio onde cada aresta é visitada *exatamente 1 vez*

**Ex:**



# Grafos Eulerianos

**Perguntas:** Quando um grafo possui trajeto euleriano?

Algoritmo para encontrar trajeto euleriano, caso exista?

# Grafos Eulerianos

**Perguntas:** Quando um grafo possui trajeto euleriano?

Algoritmo para encontrar trajeto euleriano, caso exista?

Durante toda a aula só vamos considerar grafos sem loops

## Proposição

Considere um grafo  $G$  com um trajeto euleriano. Se o grafo possui um vértice  $v$  com grau *ímpar*, então o trajeto euleriano *começa ou termina* em  $v$

## Proposição

Considere um grafo  $G$  com um trajeto euleriano. Se o grafo possui um vértice  $v$  com grau *ímpar*, então o trajeto euleriano *começa ou termina* em  $v$

**Prova:** Considere o trajeto euleriano  $P$  (cada *aresta aparece exatamente 1 vez*). Veja as posições aonde o nó  $v$  aparece em  $P$ :

Em cada vez que ele aparece no “meio” do trajeto  $P$  (não no início ou fim), o trajeto percorre *aresta(s) distintas* incidentes em  $v$

## Proposição

Considere um grafo  $G$  com um trajeto euleriano. Se o grafo possui um vértice  $v$  com grau *ímpar*, então o trajeto euleriano *começa ou termina* em  $v$

**Prova:** Considere o trajeto euleriano  $P$  (cada *aresta aparece exatamente 1 vez*). Veja as posições aonde o nó  $v$  aparece em  $P$ :

Em cada vez que ele aparece no “meio” do trajeto  $P$  (não no início ou fim), o trajeto percorre *2 aresta(s) distintas* incidentes em  $v$



Se  $v$  só aparece no “meio” do trajeto, o trajeto cobriria um número par de arestas incidentes em  $v \Rightarrow$  ficaria faltando alguma aresta

Portanto,  $v$  precisa aparecer no início ou no fim do trajeto



# Grafos Eulerianos

Como consequência temos o seguinte:

## Proposição

*Se  $G$  tem trajeto euleriano, então possui  $n$  nós de grau ímpar*

# Grafos Eulerianos

Como consequência temos o seguinte:

## Proposição

*Se  $G$  tem trajeto euleriano, então possui 0 ou 2 nós de grau ímpar*

# Grafos Eulerianos

Como consequência temos o seguinte:

## Proposição

*Se  $G$  tem trajeto euleriano, então possui 0 ou 2 nós de grau ímpar*

**Prova:** Não pode ter mais do que 2 nós de grau ímpar, pois pela proposição anterior esses nós tem que pertencer ao início/fim do trajeto euleriano

# Grafos Eulerianos

Como consequência temos o seguinte:

## Proposição

*Se  $G$  tem trajeto euleriano, então possui 0 ou 2 nós de grau ímpar*

**Prova:** Não pode ter mais do que 2 nós de grau ímpar, pois pela proposição anterior esses nós tem que pertencer ao início/fim do trajeto euleriano

Pelo lema do “Handshaking” que provamos anteriormente, qualquer grafo tem número **par de nós de grau ímpar**  $\Rightarrow$  não pode ter 1 nó de grau ímpar □

# Grafos Eulerianos

Provamos

Trajetos Eulerianos  $\Rightarrow$  0 ou 2 nós de grau ímpar

# Grafos Eulerianos

Provamos

Trajeto Euleriano  $\Rightarrow$  0 ou 2 nós de grau ímpar

**Q:** E o contrário??

0 ou 2 nós de grau ímpar  $\Rightarrow$  Trajeto Euleriano??

# Grafos Eulerianos

Provamos

Trajeto Euleriano  $\Rightarrow$  0 ou 2 nós de grau ímpar

**Q:** E o contrário??

0 ou 2 nós de grau ímpar  $\Rightarrow$  Trajeto Euleriano??

**A:** Sim (desde que seja conexo)!



# Grafos Eulerianos

Provamos

Trajeto Euleriano  $\Rightarrow$  0 ou 2 nós de grau ímpar

**Q:** E o contrário??

0 ou 2 nós de grau ímpar  $\Rightarrow$  Trajeto Euleriano??

**A:** Sim (desde que seja conexo)! Vamos provar em duas partes:

0 nós de grau ímpar  $\Rightarrow$  Trajeto Euleriano (fechado)

2 nós de grau ímpar  $\Rightarrow$  Trajeto Euleriano

## Proposição

*Todo grafo  $G$  conexo com 0 nós de grau ímpar tem trajeto euleriano fechado (começa e termina no mesmo nó)*

## Proposição

*Todo grafo  $G$  conexo com 0 nós de grau ímpar tem trajeto euleriano fechado (começa e termina no mesmo nó)*

**Prova:** Por indução forte no número de arestas

## Proposição

*Todo grafo  $G$  conexo com 0 nós de grau ímpar tem trajeto euleriano fechado (começa e termina no mesmo nó)*

**Prova:** Por indução forte no número de arestas

**Caso base:**  $G$  tem 0 arestas: pra ser conexo só pode ter 1 nó.  
Trajeto euleriano trivial, não tem aresta pra visitar!

## Proposição

*Todo grafo  $G$  conexo com 0 nós de grau ímpar tem trajeto euleriano fechado (começa e termina no mesmo nó)*

**Prova:** Por indução forte no número de arestas

**Caso base:**  $G$  tem 0 arestas: pra ser conexo só pode ter 1 nó.  
Trajeto euleriano trivial, não tem aresta pra visitar!

**Passo indutivo:** Suponha que resultado valha pra todo grafo com  $1, 2, \dots, m$  arestas. Vamos provar pra grafo  $G$  com  $m + 1$  arestas

## Proposição

*Todo grafo  $G$  conexo com 0 nós de grau ímpar tem trajeto euleriano fechado (começa e termina no mesmo nó)*

**Prova:** Por indução forte no número de arestas

**Caso base:**  $G$  tem 0 arestas: pra ser conexo só pode ter 1 nó.  
Trajeto euleriano trivial, não tem aresta pra visitar!

**Passo indutivo:** Suponha que resultado valha pra todo grafo com  $1, 2, \dots, m$  arestas. Vamos provar pra grafo  $G$  com  $m + 1$  arestas

Como todos os nós tem grau par e  $G$  é conexo, todos os nós tem grau pelo menos

## Proposição

*Todo grafo  $G$  conexo com 0 nós de grau ímpar tem trajeto euleriano fechado (começa e termina no mesmo nó)*

**Prova:** Por indução forte no número de arestas

**Caso base:**  $G$  tem 0 arestas: pra ser conexo só pode ter 1 nó. Trajeto euleriano trivial, não tem aresta pra visitar!

**Passo indutivo:** Suponha que resultado valha pra todo grafo com  $1, 2, \dots, m$  arestas. Vamos provar pra grafo  $G$  com  $m + 1$  arestas

Como todos os nós tem grau par e  $G$  é conexo, todos os nós tem grau pelo menos 2

## Proposição

*Todo grafo  $G$  conexo com 0 nós de grau ímpar tem trajeto euleriano fechado (começa e termina no mesmo nó)*

**Prova:** Por indução forte no número de arestas

**Caso base:**  $G$  tem 0 arestas: pra ser conexo só pode ter 1 nó.  
Trajeto euleriano trivial, não tem aresta pra visitar!

**Passo indutivo:** Suponha que resultado valha pra todo grafo com  $1, 2, \dots, m$  arestas. Vamos provar pra grafo  $G$  com  $m + 1$  arestas

Como todos os nós tem grau par e  $G$  é conexo, todos os nós tem grau pelo menos 2

$\Rightarrow$  tem (já provamos isso)



## Proposição

*Todo grafo  $G$  conexo com 0 nós de grau ímpar tem trajeto euleriano fechado (começa e termina no mesmo nó)*

**Prova:** Por indução forte no número de arestas

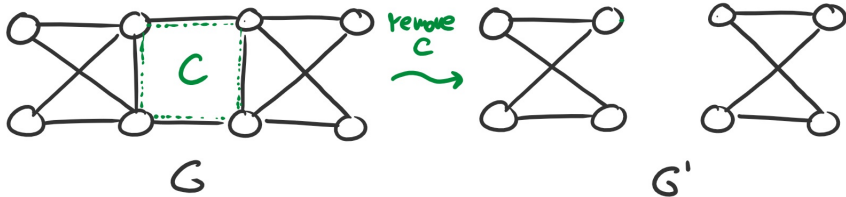
**Caso base:**  $G$  tem 0 arestas: pra ser conexo só pode ter 1 nó. Trajeto euleriano trivial, não tem aresta pra visitar!

**Passo indutivo:** Suponha que resultado valha pra todo grafo com  $1, 2, \dots, m$  arestas. Vamos provar pra grafo  $G$  com  $m + 1$  arestas

Como todos os nós tem grau par e  $G$  é conexo, todos os nós tem grau pelo menos 2

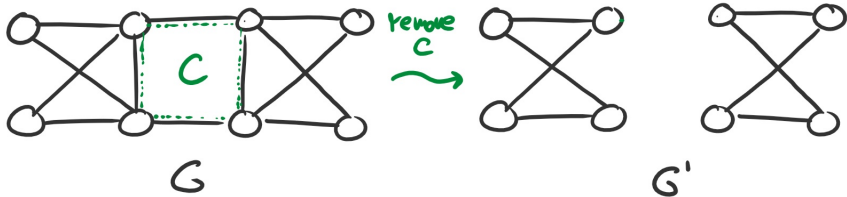
$\Rightarrow$  tem ciclo  $C$  (já provamos isso)

Remova esse ciclo  $C$  do grafo, obtendo grafo  $G'$



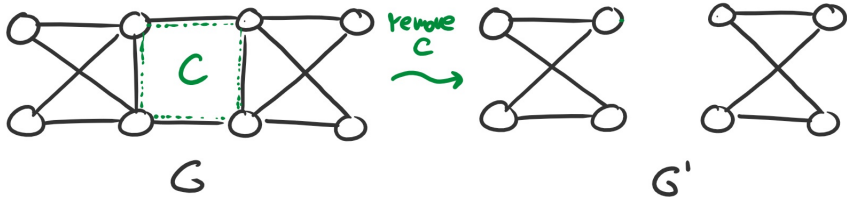
Remova esse ciclo  $C$  do grafo, obtendo grafo  $G'$

Removemos exatamente **arestas** de cada nó no ciclo, **0** de nós fora do ciclo



Remova esse ciclo  $C$  do grafo, obtendo grafo  $G'$

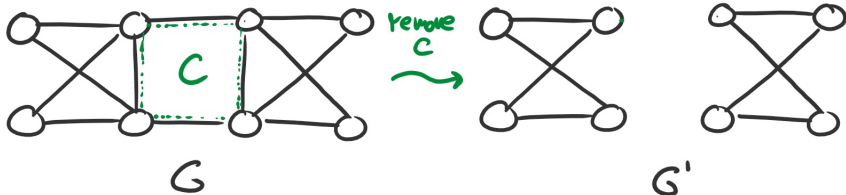
Removemos exatamente 2 arestas de cada nó no ciclo, 0 de nós fora do ciclo



Remova esse ciclo  $C$  do grafo, obtendo grafo  $G'$

Removemos exatamente 2 arestas de cada nó no ciclo, 0 de nós fora do ciclo

$\Rightarrow$  não muda paridade  $\Rightarrow$  só grau par em  $G'$

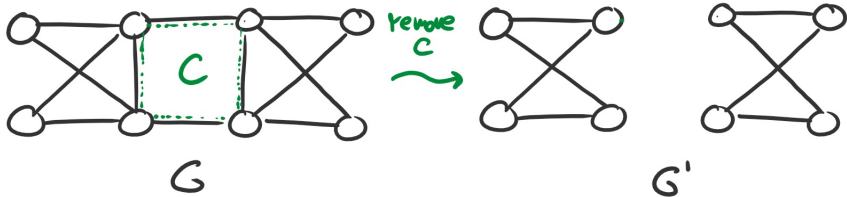


Remova esse ciclo  $C$  do grafo, obtendo grafo  $G'$

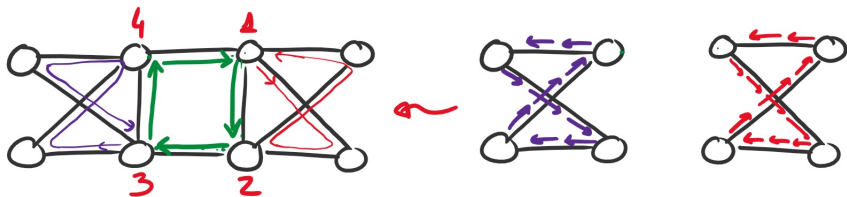
Removemos exatamente 2 arestas de cada nó no ciclo, 0 de nós fora do ciclo

$\Rightarrow$  não muda paridade  $\Rightarrow$  só grau par em  $G'$

Pela hipótese indutiva, cada componente de  $G'$  tem trajeto euleriano fechado



Construímos trajeto euleriano fechado para o grafo original  $G$ :

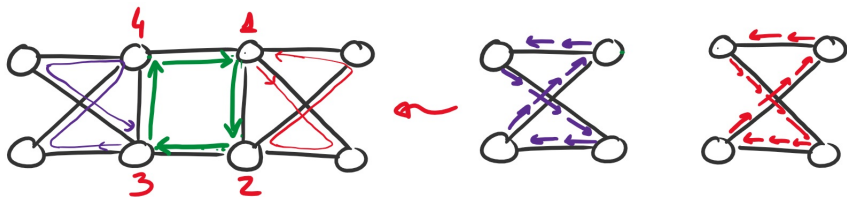


Trajeto: ① → ① → ② → ③ → ③ → ④ → ①



Construímos trajeto euleriano fechado para o grafo original  $G$ :

- 1) Caminhe no ciclo  $C$  começando em qualquer nó
- 2) Ao encontrar nó  $v$  de um componente de  $G'$  que ainda não foi percorrido, percorra usando seu trajeto euleriano, iniciando e terminando em  $v$
- 3) Prossiga caminhando em  $C$ , repetindo o processo



Trojeto: ① → ① → ② → ③ → ③ → ④ → ①





Agora o caso com 2 nós de grau ímpar

## Proposição

*Todo grafo conexo com 2 nós de grau ímpar tem trajeto euleriano*

Agora o caso com 2 nós de grau ímpar

## Proposição

*Todo grafo conexo com 2 nós de grau ímpar tem trajeto euleriano*

**Prova:** Redução pro caso com 0 nós de grau ímpar

Agora o caso com 2 nós de grau ímpar

## Proposição

*Todo grafo conexo com 2 nós de grau ímpar tem trajeto euleriano*

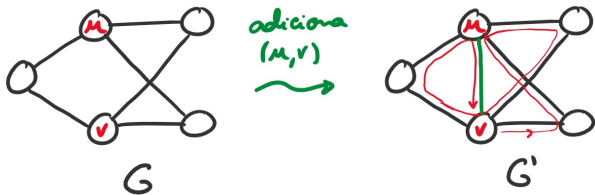
**Prova:**

Agora o caso com 2 nós de grau ímpar

## Proposição

*Todo grafo conexo com 2 nós de grau ímpar tem trajeto euleriano*

**Prova:** Sejam  $u$  e  $v$  os nós de grau ímpar. Adicione aresta  $(u, v)$  a  $G$ , obtendo o grafo  $G'$  (pode não ser simples, não tem problema)



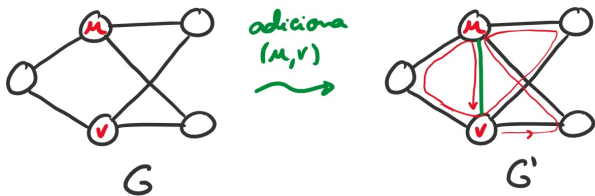
Agora o caso com 2 nós de grau ímpar

## Proposição

*Todo grafo conexo com 2 nós de grau ímpar tem trajeto euleriano*

**Prova:** Sejam  $u$  e  $v$  os nós de grau ímpar. Adicione aresta  $(u, v)$  a  $G$ , obtendo o grafo  $G'$  (pode não ser simples, não tem problema)

Agora todos os nós tem grau



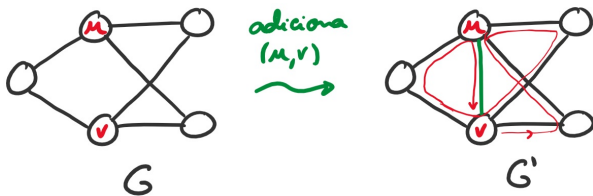
Agora o caso com 2 nós de grau ímpar

## Proposição

*Todo grafo conexo com 2 nós de grau ímpar tem trajeto euleriano*

**Prova:** Sejam  $u$  e  $v$  os nós de grau ímpar. Adicione aresta  $(u, v)$  a  $G$ , obtendo o grafo  $G'$  (pode não ser simples, não tem problema)

Agora todos os nós tem grau par



Agora o caso com 2 nós de grau ímpar

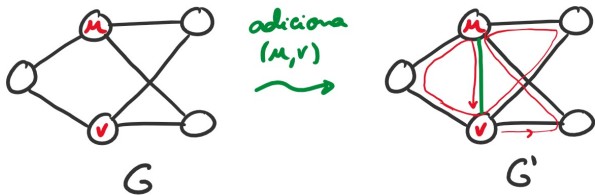
## Proposição

*Todo grafo conexo com 2 nós de grau ímpar tem trajeto euleriano*

**Prova:** Sejam  $u$  e  $v$  os nós de grau ímpar. Adicione aresta  $(u, v)$  a  $G$ , obtendo o grafo  $G'$  (pode não ser simples, não tem problema)

Agora todos os nós tem grau par

Pela proposição anterior,  $G'$  tem trajeto euleriano fechado  $P'$



Agora o caso com 2 nós de grau ímpar

## Proposição

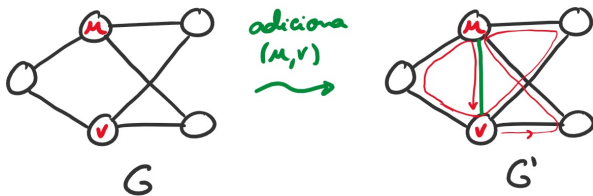
*Todo grafo conexo com 2 nós de grau ímpar tem trajeto euleriano*

**Prova:** Sejam  $u$  e  $v$  os nós de grau ímpar. Adicione aresta  $(u, v)$  a  $G$ , obtendo o grafo  $G'$  (pode não ser simples, não tem problema)

Agora todos os nós tem grau par

Pela proposição anterior,  $G'$  tem trajeto euleriano fechado  $P'$

Removendo aresta  $(u, v)$  que adicionamos de  $P'$  obtemos trajeto euleriano para  $G$  que começa em  $u$  e termina em  $v$





# Grafos eulerianos

**Em resumo:** Provamos a seguinte caracterização de grafos com trajeto euleriano:

## Teorema

*Um grafo tem trajeto euleriano se e somente se tem 0 ou 2 nós de grau ímpar*

Trajeto Euleriano  $\Leftrightarrow$  0 ou 2 nós de grau ímpar

# Exercícios

**Exercício 1:** Diga se os grafos abaixo tem ou não trajeto euleriano. Se tiver encontre-o, se não tiver justifique.

**Exercício 2:** Prove: Se  $G$  tem 2 nós de grau ímpar, então não tem trajeto Euleriano **fechado**

**Exercício 3:** Baseado nas provas acima, descreva **com palavras e em muito alto nível** um procedimento para se encontrar um **ciclo euleriano** caso exista.