

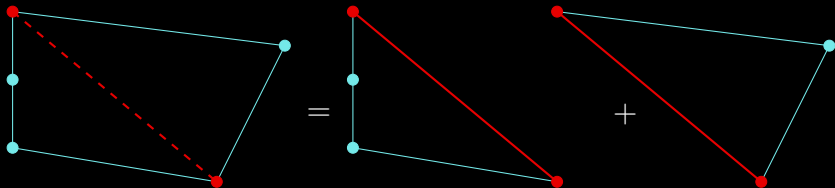
# Espaço de Extremidades Parte 2

Gustavo Henrique Boska Labegalini

Árvores de Extensão  $\rightarrow$  Árvores Geradoras (BR)

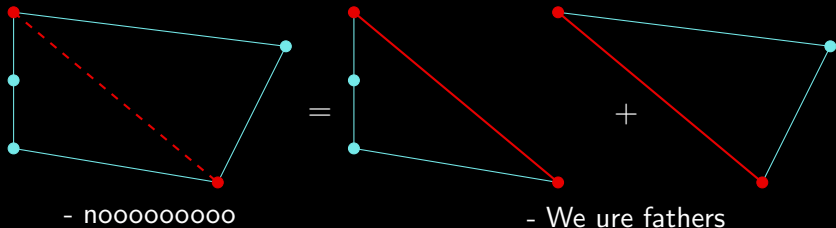
## Em episódios anteriores

- O protagonista:  $\mathcal{C}(G) \leq 2^{E(G)}$  espaço de ciclos.



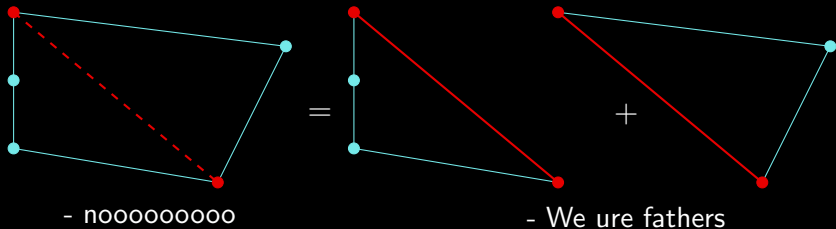
# Em episódios anteriores

- O protagonista:  $\mathcal{C}(G) \leq 2^{E(G)}$  espaço de ciclos.
- Encontrou-se bases interessantes para este espaço.



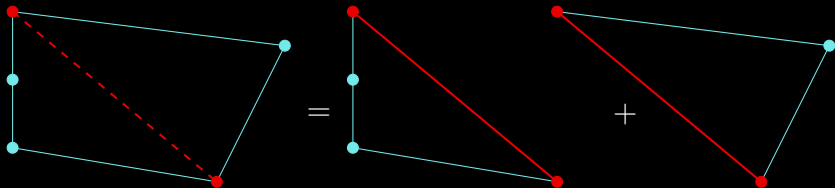
## Em episódios anteriores

- O protagonista:  $\mathcal{C}(G) \leq 2^{E(G)}$  espaço de ciclos.
- Encontrou-se bases interessantes para este espaço.
- Ciclos fundamentais de árvores geradoras se mostraram bases



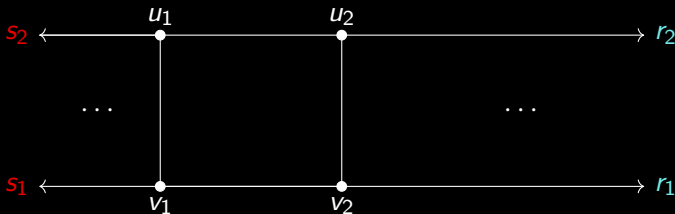
## Em episódios anteriores

- O protagonista:  $\mathcal{C}(G) \leq 2^{E(G)}$  espaço de ciclos.
- Encontrou-se bases interessantes para este espaço.
- Ciclos fundamentais de árvores geradoras se mostraram bases
- Vale para grafos infinitos?



# Em episódios anteriores

- O protagonista:  $\mathcal{C}(G) \leq 2^{E(G)}$  espaço de ciclos.
- Encontrou-se bases interessantes para este espaço.
- Ciclos fundamentais de árvores geradoras se mostraram bases
- Vale para grafos infinitos?
- Arestas em infinitos ciclos!?



# Em episódios anteriores

- O protagonista:  $\mathcal{C}(G) \leq 2^{E(G)}$  espaço de ciclos.
- Encontrou-se bases interessantes para este espaço.
- Ciclos fundamentais de árvores geradoras se mostraram bases
- Vale para grafos infinitos?
- Arestas em infinitos ciclos!?

## Definição (Famílias Magras de Circuitos)

*Seja  $\{C_i\}_{i \in I}$  família de circuitos, ela é dito **magra** se toda aresta  $e \in E(G)$  está em finitos circuitos  $C_i$ .*



# Espaço topológico $|G|$

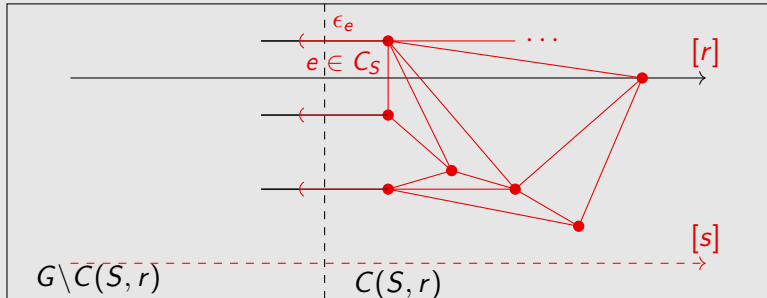
- Por que cópias de  $[0, 1]$ ?

# Espaço topológico $|G|$

- Por que cópias de  $[0, 1]$ ?
- Por que intervalos semi abertos?

Definição (Aberto básico de extremidade)

$$V_{S, \epsilon_e \in C_S}([r]),$$

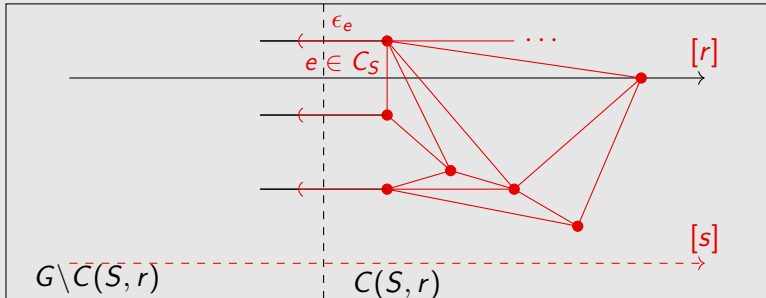


# Espaço topológico $|G|$

- Por que cópias de  $[0, 1]$ ?
- Por que intervalos semi abertos?

Definição (Aberto básico de extremidade)

$V_{S, \epsilon_e \in C_S}([r])$ , localmente finito  $\implies$  considerar todos os  $\epsilon_e$  iguais daria na mesma!

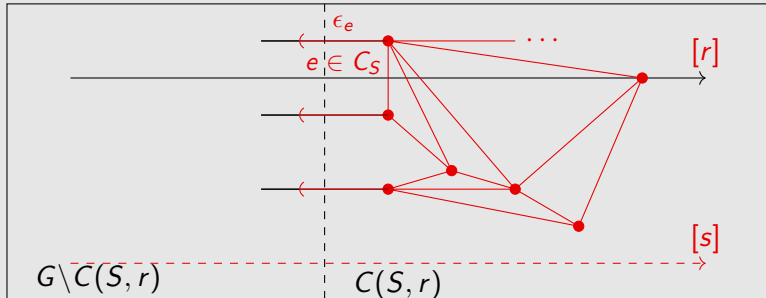


# Espaço topológico |G|

- Por que cópias de  $[0, 1]$ ?
- Por que intervalos semi abertos?

Definição (Aberto básico de extremidade)

$V_{S, \epsilon_e \in C_S}([r])$ , localmente finito  $\implies$  considerar todos os  $\epsilon_e$  iguais daria na mesma!

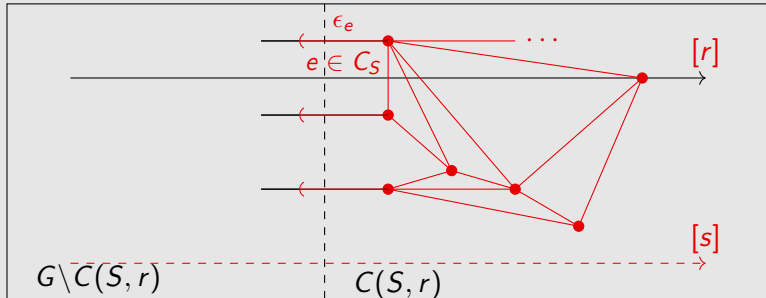


# Espaço topológico $|G|$

- Por que cópias de  $[0, 1]$ ?
- Por que intervalos semi abertos?
- Por que extremidades?

Definição (Aberto básico de extremidade)

$V_{S, \epsilon_e \in C_S}([r])$ , localmente finito  $\implies$  considerar todos os  $\epsilon_e$  iguais daria na mesma!



# Círculos e Circuitos

## Definição (Círculos e Circuitos)

**Círculos** são cópias de  $\mathbb{S}^1$  como subespaços de  $|G|$ . **Circuitos** são conjuntos de arestas de círculos.

# Círculos e Circuitos

## Definição (Círculos e Circuitos)

**Círculos** são cópias de  $\mathbb{S}^1$  como subespaços de  $|G|$ . **Circuitos** são conjuntos de arestas de círculos.

## Definição (Espaço de Circuitos para Grafos Infinitos)

O espaço  $\mathcal{C}(G)$  é o espaço gerado por famílias  $\{\chi_{C_i}\}_{i \in I}$  de características de famílias magras de circuitos  $\{C_i\}_{i \in I}$ .

# Teorema Caso Finito

Teorema ( )

Seja  $G$  conexo e  $T \leq G$  árvore geradora de  $G$ , então  $\mathcal{C}(G)$  é gerado pelos circuitos fundamentais de  $T$ .



# Generalização do Teorema

## Teorema (Caso Infinito)

*Seja  $G$  conexo localmente finito e  $T \leq G$  árvore geradora fiel de  $G$ , então  $\mathcal{C}(G)$  é gerado pelos circuitos fundamentais de  $T$ .*

# Teorema

## Teorema (Caso Infinito)

*Seja  $G$  conexo localmente finito e  $T \leq G$  árvore geradora fiel de  $G$ , então  $\mathcal{C}(G)$  é gerado pelos circuitos fundamentais de  $T$ .*

## Teorema

*Seja  $G$  conexo localmente finito então  $G$  tem árvore geradora fiel.*

# Teorema

## Teorema (Caso Infinito)

*Seja  $G$  conexo localmente finito e  $T \leq G$  árvore geradora fiel de  $G$ , então  $\mathcal{C}(G)$  é gerado pelos circuitos fundamentais de  $T$ .*

## Teorema

*Seja  $G$  conexo localmente finito então  $G$  tem árvore geradora fiel.*

Está na parte de metrizabilidade no site em [Teorema de Jung](#) + [Propriedades de árvores normais](#)

Note que arestas  $e$  são também subespaços  $e_{|G|} \subset |G|$  cópias do intervalo unitário.

Note que arestas  $e$  são também subespaços  $e|_G \subset |G|$  cópias do intervalo unitário.

Particionando os vértices em  $V(G) = V_1 \sqcup V_2$ , tome  $D$  arestas ligando  $V_1$  à  $V_2$  é chamado de **corte** dessa partição,

Note que arestas  $e$  são também subespaços  $e|_G \subset |G|$  cópias do intervalo unitário.

Particionando os vértices em  $V(G) = V_1 \sqcup V_2$ , tome  $D$  arestas ligando  $V_1$  à  $V_2$  é chamado de **corte** dessa partição, note que se  $G$  é conexo  $G \setminus D$  terá duas componentes conexas  $G[V_1], G[V_2]$ .

# Ciclos que vão voltam

Considere  $C$  um círculo de  $|G|$

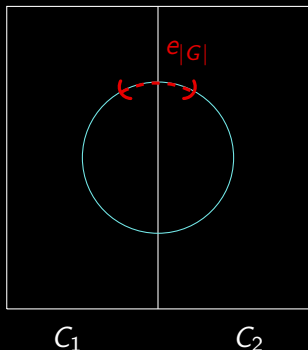
# Ciclos que vão voltam

Considere  $C$  um círculo de  $|G|$  e  $D$  um corte finito, gostaríamos de mostrar que  $|E(C) \cap E(D)|$  é par.



# Ciclos que não voltam

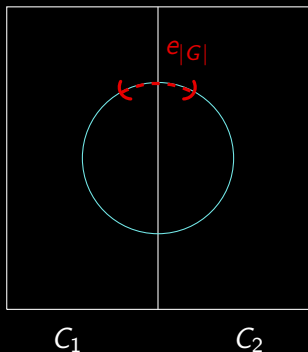
Considere  $C$  um círculo de  $|G|$  e  $D$  um corte finito, gostaríamos de mostrar que  $|E(C) \cap E(D)|$  é par.



Suponha  $\{e\} = E(C) \cap E(D)$ .

# Ciclos que vão voltam

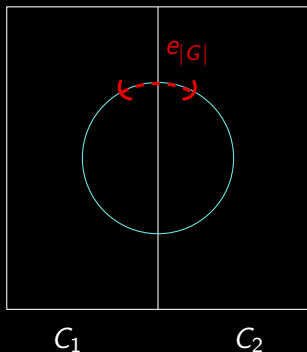
Considere  $C$  um círculo de  $|G|$  e  $D$  um corte finito, gostaríamos de mostrar que  $|E(C) \cap E(D)|$  é par.



Note que  $e_{|G|} \doteq \pi(\{e\} \times (0, 1))$  será subespaço de  $C$  homeomorfo a um intervalo

# Ciclos que vão voltam

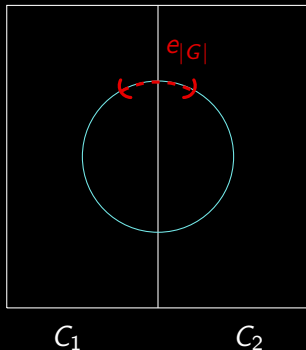
Considere  $C$  um círculo de  $|G|$  e  $D$  um corte finito, gostaríamos de mostrar que  $|E(C) \cap E(D)|$  é par.



então, dada  $\phi : \mathbb{S}^1 \rightarrow C$ ,  $\phi^{-1}(e_{|G|})$  é um conexo aberto de  $\mathbb{S}^1$ , logo intervalo aberto.

# Ciclos que não voltam

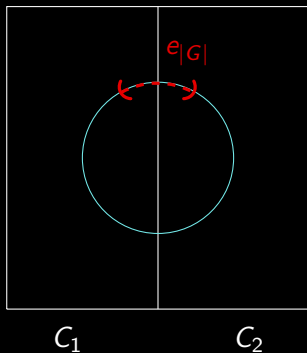
Considere  $C$  um círculo de  $|G|$  e  $D$  um corte finito, gostaríamos de mostrar que  $|E(C) \cap E(D)|$  é par.



O complementar desse intervalo sera conexo e portanto deve estar contido numa componente conexa, mas os vértices incidentes de  $e$  testemunham o contrário.

# Ciclos que vão voltam

Considere  $C$  um círculo de  $|G|$  e  $D$  um corte finito, gostaríamos de mostrar que  $|E(C) \cap E(D)|$  é par.



O caso geral seria análogo trocando-se 'um intervalo' por 'reunião disjunta de intervalos'.

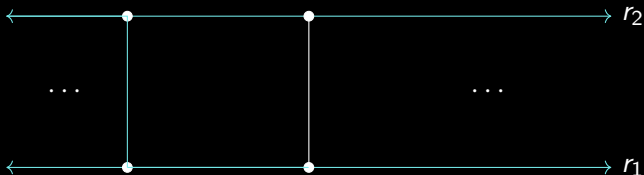
Considere  $S \leq G$ , note que raios de  $S$  são raios de  $G$ .

# Subgrafos Fiéis

Considere  $S \leq G$ , note que raios de  $S$  são raios de  $G$ . Note que  $r \rightsquigarrow s$  então  $r \rightsquigarrow s$  mas o contrário não é verdade:

# Subgrafos Fiéis

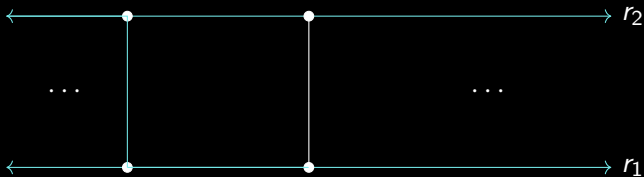
Considere a **escada infinita**,  $r_1 \sim r_2$ , mas  $r_1 \not\sim r_2$ .





# Subgrafos Fiéis

Considere a **escada infinita**,  $r_1 \sim r_2$ , mas  $r_1 \not\sim r_2$ .

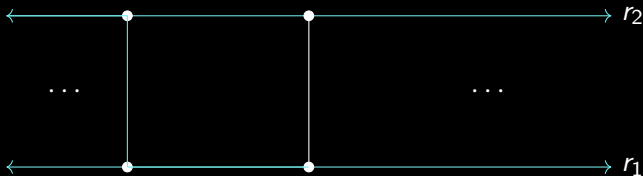


## Definição

Um subgrafo é **fiel** se ele sabe identificar raios iguais de  $G$ .

# Subgrafos Fiéis

Considere a **escada infinita**,  $r_1 \sim r_2$ , mas  $r_1 \not\sim r_2$ .

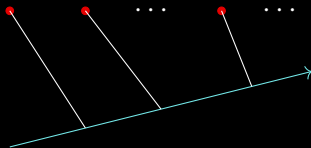


## Definição

Um subgrafo é **fiel** se ele sabe identificar raios iguais de  $G$ .

$$[r] \neq [s] \implies [r] \neq [s]$$

# Pentes



Pentes são  $p = (r, (c_d)_{d \in D})$  um raio com infinitos caminhos (espinhas) terminando em dentes.

# Lemas 'chatos'

Vamos 'esconder' algumas técnicas dentro destes lemas:

# Lemas 'chatos'

Vamos 'esconder' algumas técnicas dentro destes lemas:

Lema (Lema dos Pentes)

*Seja  $G$  conexo e localmente finito e  $D \subset V(G)$  conjunto infinito de vértices, de fato existe um pente de  $G$  cujos dentes estão em  $D$ .*

# Lemas 'chatos'

Vamos 'esconder' algumas tecnicidades dentro destes lemas:

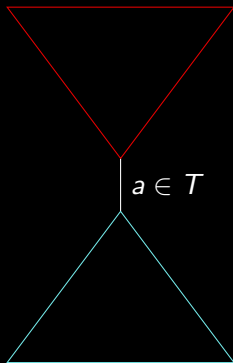
## Lema (Lema dos Pentes)

*Seja  $G$  conexo e localmente finito e  $D \subset V(G)$  conjunto infinito de vértices, de fato existe um pente de  $G$  cujos dentes estão em  $D$ .*

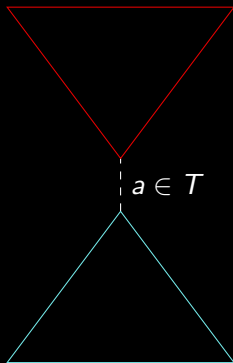
## Lema

*Seja  $\bar{E}$  família infinita arestas de  $G$  localmente finito, deve haver subfamília  $F \subset \bar{E}$  **infinita** de arestas tais que  $a, b \in F$  distintos não têm vértices incidentes em comum.*

# Propriedade de Árvore Geradora

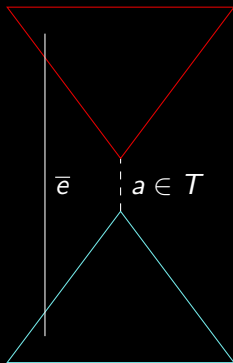


# Propriedade de Árvore Geradora





# Propriedade de Árvore Geradora

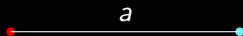


# Circuitos Fundamentais de Árvores Fiéis são Magros

## Proposição

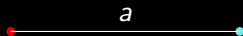
*Seja  $T \leq G$  árvore geradora fiel de  $G$  localmente finito, então  $\{C_e\}_{e \in E(G) \setminus E(T)}$  é família magra de circuitos.*

# Circuitos Fundamentais de Árvores Fiéis são Magros



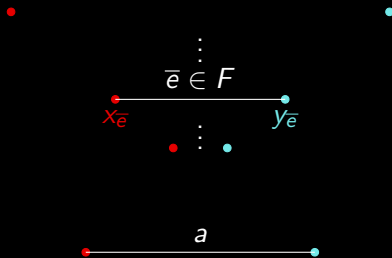
Seja  $a \in E(T)$  e tome  $F_a \doteq \{\bar{e} : a \in E(C_{\bar{e}})\}$ ,

# Circuitos Fundamentais de Árvore Fiéis são Magros



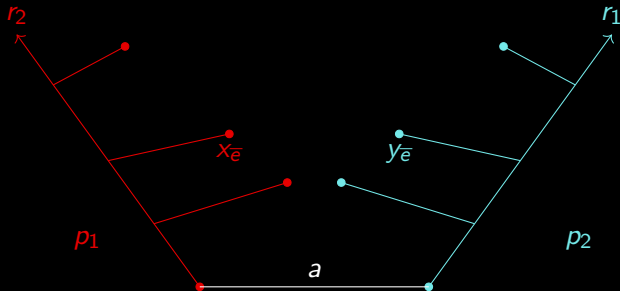
Seja  $a \in E(T)$  e tome  $F_a \doteq \{\bar{e} : a \in E(C_{\bar{e}})\}$ , Suponha que o teorema é falso e  $F_a$  infinito, tome subfamília infinita de  $F$  com vértices incidentes disjuntos

# Circuitos Fundamentais de Árvore Fiéis são Magros



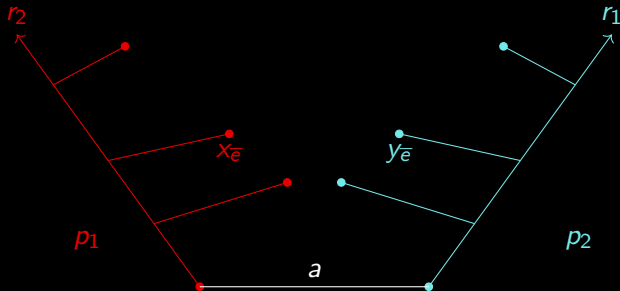
Nesse caso, cada  $\bar{e} \in F$  tem uma extremidade **numa componente** de  $T \setminus \{a\}$  e ou extremidade **na outra**.

# Circuitos Fundamentais de Árvore Fiéis são Magros



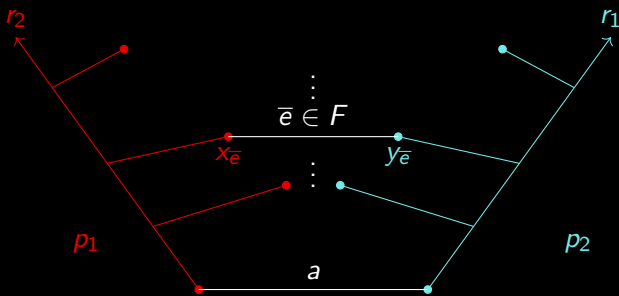
Use o lema dos pentes e construa um **pente** em **uma componente** com **dentes**  $x_{\bar{e}}$ . Analogamente temos outro pente na **outra componente** com dentes  $y_{\bar{e}}$ .

# Circuitos Fundamentais de Árvores Fiéis são Magros



Note que os raios dos pentes não são identificados pela árvore

# Circuitos Fundamentais de Árvore Fiéis são Magros



Mas são identificados pelo grafo original, contrariando fidelidade de  $T$ .



# Circuitos Fundamentais de Árvores Fiéis são Magros

Se  $a \in E(G) \setminus E(T)$ , então  $F_a = \{a\}$  é finito.

# Circuitos Fundamentais de Árvores Fiéis são Magros

## Proposição

*Seja  $T \leq G$  árvore geradora fiel de  $G$  localmente finito, então  $\{C_e\}_{e \in E(G) \setminus E(T)}$  é família magra de circuitos.*

# Generalização do Teorema

## Teorema

*Seja  $G$  conexo localmente finito e  $T \leq G$  árvore geradora fiel de  $G$  então  $\mathcal{C}(G)$  é gerado pelos circuitos fundamentais de  $T$ .*

# Generalização do Teorema

## Teorema

*De fato, seja  $C$  círculo:*

$$\chi_C \doteq \sum_{\bar{e} \in E(C) \setminus E(T)} \chi_{C_{\bar{e}}}$$

# Generalização do Teorema

## Teorema

*De fato, seja  $C$  círculo:*

$$\chi_C \doteq \sum_{\bar{e} \in E(C) \setminus E(T)} \chi_{C_{\bar{e}}}$$

## Demonstração.

Já mostramos que a soma anterior faz sentido, visto que  $\{C_e\}_{e \in E(G) \setminus E(T)}$  é magra.



# Generalização do Teorema

## Teorema

*De fato, seja  $C$  círculo:*

$$\chi_C \doteq \sum_{\bar{e} \in E(C) \setminus E(T)} \chi_{C_{\bar{e}}}$$

## Demonstração.

Dada  $\chi_C$  definida acima, precisamos mostrar que, de fato,  $\chi_C(e) = 1 \iff e \in E(C)$ .



# Generalização do Teorema

## Teorema

*De fato, seja  $C$  círculo:*

$$\chi_C \doteq \sum_{\bar{e} \in E(C) \setminus E(T)} \chi_{C_{\bar{e}}}$$

## Demonstração.

Seja  $e \in E(G)$ , como a família de circuitos fundamentais é magra temos  $e \in C_{\bar{e}}$   $\bar{e} \in F_e$  com  $F_e$  finita,



# Generalização do Teorema

## Teorema

De fato, seja  $C$  círculo:

$$\chi_C \doteq \sum_{\bar{e} \in E(C) \setminus E(T)} \chi_{C_{\bar{e}}}$$

## Demonstração.

Seja  $e \in E(G)$ , como a família de circuitos fundamentais é magra temos  $e \in C_{\bar{e}}$   $\bar{e} \in F_e$  com  $F_e$  finita, note que

$$\chi_C(e) = |F_e \cap E(C)| \pmod{2}.$$




# Generalização do Teorema

## Teorema

De fato, seja  $C$  círculo:

$$\chi_C \doteq \sum_{\bar{e} \in F_e \cap E(C)} \chi_{C_{\bar{e}}}$$

## Demonstração.

Seja  $e \in E(G)$ , como a família de circuitos fundamentais é magra temos  $e \in C_{\bar{e}}$   $\bar{e} \in F_e$  com  $F_e$  finita, note que

$$\chi_C(e) = |F_e \cap E(C)| \pmod{2}.$$


# Generalização do Teorema

## Teorema

De fato, seja  $C$  círculo:

$$\chi_C \doteq \sum_{\bar{e} \in F_e \cap E(C)} \chi_{C_{\bar{e}}}$$

## Demonstração.

note que  $\chi_C(e) = |F_e \cap E(C)| \pmod{2}$ .

- Seja  $e \notin E(T)$ , então  $F_e = \{e\}$ :

- - 
  -
- - 
  -
- - 
  -



# Generalização do Teorema

## Teorema

De fato, seja  $C$  círculo:

$$\chi_C \doteq \sum_{\bar{e} \in F_e \cap E(C)} \chi_{C_{\bar{e}}}$$

## Demonstração.

note que  $\chi_C(e) = |F_e \cap E(C)| \pmod{2}$ .

- Seja  $e \notin E(T)$ , então  $F_e = \{e\}$ :
  - Se  $e \in E(C)$  então  $|F_e \cap E(C)| = |\{e\}| = 1$  que é ímpar.
  -
- 
- ,



# Generalização do Teorema

## Teorema

De fato, seja  $C$  círculo:

$$\chi_C \doteq \sum_{\bar{e} \in F_e \cap E(C)} \chi_{C_{\bar{e}}}$$

## Demonstração.

note que  $\chi_C(e) = |F_e \cap E(C)| \pmod{2}$ .

- Seja  $e \notin E(T)$ , então  $F_e = \{e\}$ :
  - Se  $e \in E(C)$  então  $|F_e \cap E(C)| = |\{e\}| = 1$  que é ímpar.
  - Se  $e \notin E(C)$  teremos  $|F_e \cap E(C)| = |\emptyset| = 0$ .
- 
- 
- ,



# Generalização do Teorema

## Teorema

De fato, seja  $C$  círculo:

$$\chi_C \doteq \sum_{\bar{e} \in F_e \cap E(C)} \chi_{C_{\bar{e}}}$$

## Demonstração.

note que  $\chi_C(e) = |F_e \cap E(C)| \pmod{2}$ .

- Seja  $e \notin E(T)$ , então  $F_e = \{e\}$ :
  - Se  $e \in E(C)$  então  $|F_e \cap E(C)| = |\{e\}| = 1$  que é ímpar.
  - Se  $e \notin E(C)$  teremos  $|F_e \cap E(C)| = |\emptyset| = 0$ .
- 
- 
- ,

□

# Generalização do Teorema

## Teorema

De fato, seja  $C$  círculo:

$$\chi_C \doteq \sum_{\bar{e} \in F_e \cap E(C)} \chi_{C_{\bar{e}}}$$

## Demonstração.

note que  $\chi_C(e) = |F_e \cap E(C)| \pmod{2}$ .

- 
- 
- 
- Seja  $e \in E(T)$ , considere as duas componentes conexas de  $T \setminus \{e\}$ , note que  $F_e \sqcup \{e\}$  é exatamente o corte entre estas componentes,
- 
- ,



# Generalização do Teorema

## Teorema

De fato, seja  $C$  círculo:

$$\chi_C \doteq \sum_{\bar{e} \in F_e \cap E(C)} \chi_{C_{\bar{e}}}$$

## Demonstração.

note que  $\chi_C(e) = |F_e \cap E(C)| \pmod{2}$ .

- ○
- 
- portanto  $C$  intercepta  $F_e \sqcup \{e\}$  um número par de vezes,
- 
- ,



# Generalização do Teorema

## Teorema

De fato, seja  $C$  círculo:

$$\chi_C \doteq \sum_{\bar{e} \in F_e \cap E(C)} \chi_{C_{\bar{e}}}$$

## Demonstração.

note que  $\chi_C(e) = |F_e \cap E(C)| \pmod{2}$ .

- 
- 
- 
- logo  $|(F_e \sqcup \{e\}) \cap E(C)|$  é par:
  - 
  - ,





# Generalização do Teorema

## Teorema

De fato, seja  $C$  círculo:

$$\chi_C \doteq \sum_{\bar{e} \in F_e \cap E(C)} \chi_{C_{\bar{e}}}$$

## Demonstração.

note que  $\chi_C(e) = |F_e \cap E(C)| \pmod 2$ .

- •
- 
- logo  $|((F_e \sqcup \{e\}) \cap E(C))|$  é par:
  - Se  $e \in E(C)$  então  $|F_e \cap E(C)|$  é ímpar, logo  $\chi_C(e) = 1$ .
  - ,



# Generalização do Teorema

## Teorema

De fato, seja  $C$  círculo:

$$\chi_C \doteq \sum_{\bar{e} \in F_e \cap E(C)} \chi_{C_{\bar{e}}}$$

## Demonstração.

note que  $\chi_C(e) = |F_e \cap E(C)| \pmod{2}$ .

- 
- 
- logo  $|(F_e \sqcup \{e\}) \cap E(C)|$  é par:
  - 
  - Se  $e \notin E(C)$  então  $|(F_e \sqcup \{e\}) \cap E(C)| = |F_e \cap E(C) \sqcup \emptyset| = |F_e \cap E(C)|$  é par, logo  $\chi_C(e) = 0$ .



# Generalização do Teorema

## Teorema

De fato, seja  $C$  círculo:

$$\chi_C \doteq \sum_{\bar{e} \in F_e \cap E(C)} \chi_{C_{\bar{e}}}$$

## Demonstração.

note que  $\chi_C(e) = |F_e \cap E(C)| \pmod{2}$ .

- 
- 
- logo  $|(F_e \sqcup \{e\}) \cap E(C)|$  é par:
  - 
  - Se  $e \notin E(C)$  então  $|(F_e \sqcup \{e\}) \cap E(C)| = |F_e \cap E(C) \sqcup \emptyset| = |F_e \cap E(C)|$  é par, logo  $\chi_C(e) = 0$ .

