

# Como conseguir duas laranjas a partir de uma, utilizando somente uma faca (e o axioma da Escolha)

Sandro Márcio da Silva Preto

Instituto de Ciências Matemáticas e de Computação - USP São Carlos

10 de novembro de 2011

# Grupos

Um grupo é um conjunto munido de uma operação. Pode ser representado por  $(G, \odot)$ , e obedece:

# Grupos

Um grupo é um conjunto munido de uma operação. Pode ser representado por  $(G, \odot)$ , e obedece:

- se  $x, y \in G$ , então  $x \odot y \in G$ .

# Grupos

Um grupo é um conjunto munido de uma operação. Pode ser representado por  $(G, \odot)$ , e obedece:

- se  $x, y \in G$ , então  $x \odot y \in G$ .
- se  $x, y, z \in G$ , então  $(x \odot y) \odot z = x \odot (y \odot z)$ .

# Grupos

Um grupo é um conjunto munido de uma operação. Pode ser representado por  $(G, \odot)$ , e obedece:

- se  $x, y \in G$ , então  $x \odot y \in G$ .
- se  $x, y, z \in G$ , então  $(x \odot y) \odot z = x \odot (y \odot z)$ .
- existe um elemento  $e \in G$ , tal que para todo  $x \in G$ , temos  $x \odot e = e \odot x = x$ .

# Grupos

Um grupo é um conjunto munido de uma operação. Pode ser representado por  $(G, \odot)$ , e obedece:

- se  $x, y \in G$ , então  $x \odot y \in G$ .
- se  $x, y, z \in G$ , então  $(x \odot y) \odot z = x \odot (y \odot z)$ .
- existe um elemento  $e \in G$ , tal que para todo  $x \in G$ , temos  $x \odot e = e \odot x = x$ .
- se  $x \in G$ , então existe  $x^{-1} \in G$ , tal que  $x \odot x^{-1} = x^{-1} \odot x = e$ .

# Grupos

Um grupo é um conjunto munido de uma operação. Pode ser representado por  $(G, \odot)$ , e obedece:

- se  $x, y \in G$ , então  $x \odot y \in G$ .
- se  $x, y, z \in G$ , então  $(x \odot y) \odot z = x \odot (y \odot z)$ .
- existe um elemento  $e \in G$ , tal que para todo  $x \in G$ , temos  $x \odot e = e \odot x = x$ .
- se  $x \in G$ , então existe  $x^{-1} \in G$ , tal que  $x \odot x^{-1} = x^{-1} \odot x = e$ .

Para simplificar a notação, podemos escrever  $xy$  ao invés de  $x \odot y$ .

# Exemplos de Grupos

Grupo com dois elementos.  $G = \{e, \varphi\}$

$\odot$	$e$	$\varphi$
$e$	$e$	$\varphi$
$\varphi$	$\varphi$	$\varphi^2 = e$

Note que  $\varphi^{-1} = \varphi$ .



# Exemplos de Grupos

Grupo com dois elementos.  $G = \{e, \varphi\}$

$\odot$	$e$	$\varphi$
$e$	$e$	$\varphi$
$\varphi$	$\varphi$	$\varphi^2 = e$

Note que  $\varphi^{-1} = \varphi$ .

Grupo com três elementos.  $H = \{e, \psi, \psi^2\}$

$\odot$	$e$	$\psi$	$\psi^2$
$e$	$e$	$\psi$	$\psi^2$
$\psi$	$\psi$	$\psi^2$	$\psi^3 = e$
$\psi^2$	$\psi^2$	$e$	$\psi^4 = \psi$

Note que  $\psi^2 = \psi^{-1}$ .

# Produto Livre

Um produto livre é uma operação feita sobre dois grupos  $G$  e  $H$  resultando num conjunto  $G * H$ , que é dado por todas as combinações finitas de elementos de  $G$  e  $H$ , em que a ordem importa! Por exemplo,

# Produto Livre

Um produto livre é uma operação feita sobre dois grupos  $G$  e  $H$  resultando num conjunto  $G * H$ , que é dado por todas as combinações finitas de elementos de  $G$  e  $H$ , em que a ordem importa! Por exemplo,

$$G = \{e, \varphi\}$$

$$H = \{e, \psi, \psi^{-1}\}$$

# Produto Livre

Um produto livre é uma operação feita sobre dois grupos  $G$  e  $H$  resultando num conjunto  $G * H$ , que é dado por todas as combinações finitas de elementos de  $G$  e  $H$ , em que a ordem importa! Por exemplo,

$$G = \{e, \varphi\}$$

$$H = \{e, \psi, \psi^{-1}\}$$

São elementos de  $G * H$ ,

$$\varphi, \psi, \psi^{-1}, e, \varphi\psi, \varphi e\psi, \varphi\psi\psi^{-1}\psi, \varphi\psi^{-1}\psi\varphi$$

# Produto Livre

Um produto livre é uma operação feita sobre dois grupos  $G$  e  $H$  resultando num conjunto  $G * H$ , que é dado por todas as combinações finitas de elementos de  $G$  e  $H$ , em que a ordem importa! Por exemplo,

$$G = \{e, \varphi\}$$

$$H = \{e, \psi, \psi^{-1}\}$$

São elementos de  $G * H$ ,

$$\varphi, \psi, \psi^{-1}, e, \varphi\psi, \varphi e\psi, \varphi\psi\psi^{-1}\psi, \varphi\psi^{-1}\psi\varphi$$

Chamamos de *palavra* cada elemento do produto livre.

# Forma reduzida das palavras

Cada palavra pode ser reduzida através das seguintes regras:

## Forma reduzida das palavras

Cada palavra pode ser reduzida através das seguintes regras:

- removendo as identidades, tanto de  $G$  quanto de  $H$ .

## Forma reduzida das palavras

Cada palavra pode ser reduzida através das seguintes regras:

- removendo as identidades, tanto de  $G$  quanto de  $H$ .
- substituindo elementos subsequentes de um mesmo grupo, por seu produto nesse grupo.



# Forma reduzida das palavras

Cada palavra pode ser reduzida através das seguintes regras:

- removendo as identidades, tanto de  $G$  quanto de  $H$ .
- substituindo elementos subsequentes de um mesmo grupo, por seu produto nesse grupo.

Exemplos:

## Forma reduzida das palavras

Cada palavra pode ser reduzida através das seguintes regras:

- removendo as identidades, tanto de  $G$  quanto de  $H$ .
- substituindo elementos subsequentes de um mesmo grupo, por seu produto nesse grupo.

Exemplos:

$\varphi$ ,  $\psi$ ,  $\psi^{-1}$ ,  $\varphi\psi$  continuam sendo  $\varphi$ ,  $\psi$ ,  $\psi^{-1}$ ,  $\varphi\psi$

## Forma reduzida das palavras

Cada palavra pode ser reduzida através das seguintes regras:

- removendo as identidades, tanto de  $G$  quanto de  $H$ .
- substituindo elementos subsequentes de um mesmo grupo, por seu produto nesse grupo.

Exemplos:

$\varphi$ ,  $\psi$ ,  $\psi^{-1}$ ,  $\varphi\psi$  continuam sendo  $\varphi$ ,  $\psi$ ,  $\psi^{-1}$ ,  $\varphi\psi$

$\varphi\psi\psi$  se torna  $\varphi\psi$

# Forma reduzida das palavras

Cada palavra pode ser reduzida através das seguintes regras:

- removendo as identidades, tanto de  $G$  quanto de  $H$ .
- substituindo elementos subsequentes de um mesmo grupo, por seu produto nesse grupo.

Exemplos:

$\varphi$ ,  $\psi$ ,  $\psi^{-1}$ ,  $\varphi\psi$  continuam sendo  $\varphi$ ,  $\psi$ ,  $\psi^{-1}$ ,  $\varphi\psi$

$\varphi\epsilon\psi$  se torna  $\varphi\psi$

$\varphi\psi\psi^{-1}\psi$  se torna  $\varphi\psi$

# Forma reduzida das palavras

Cada palavra pode ser reduzida através das seguintes regras:

- removendo as identidades, tanto de  $G$  quanto de  $H$ .
- substituindo elementos subsequentes de um mesmo grupo, por seu produto nesse grupo.

Exemplos:

$\varphi$ ,  $\psi$ ,  $\psi^{-1}$ ,  $\varphi\psi$  continuam sendo  $\varphi$ ,  $\psi$ ,  $\psi^{-1}$ ,  $\varphi\psi$

$\varphi e\psi$  se torna  $\varphi\psi$

$\varphi\psi\psi^{-1}\psi$  se torna  $\varphi\psi$

e,  $\varphi\psi^{-1}\psi\varphi$  se tornam a palavra vazia  $\emptyset$

## O grupo $G * H$

Note que, em  $G * H$  as palavras reduzidas são sempre sequências nas quais  $\varphi$  alterna com  $\psi$  ou  $\psi^{-1}$ .

## O grupo $G * H$

Note que, em  $G * H$  as palavras reduzidas são sempre sequências nas quais  $\varphi$  alterna com  $\psi$  ou  $\psi^{-1}$ .

Um produto livre forma um grupo, tomando a concatenação de palavras seguida de redução como operação. No nosso exemplo,

## O grupo $G * H$

Note que, em  $G * H$  as palavras reduzidas são sempre sequências nas quais  $\varphi$  alterna com  $\psi$  ou  $\psi^{-1}$ .

Um produto livre forma um grupo, tomando a concatenação de palavras seguida de redução como operação. No nosso exemplo,

- a concatenação de duas palavras quaisquer continua sendo uma palavra de  $G * H$ .



## O grupo $G * H$

Note que, em  $G * H$  as palavras reduzidas são sempre sequências nas quais  $\varphi$  alterna com  $\psi$  ou  $\psi^{-1}$ .

Um produto livre forma um grupo, tomando a concatenação de palavras seguida de redução como operação. No nosso exemplo,

- a concatenação de duas palavras quaisquer continua sendo uma palavra de  $G * H$ .
- a concatenação é associativa.

## O grupo $G * H$

Note que, em  $G * H$  as palavras reduzidas são sempre sequências nas quais  $\varphi$  alterna com  $\psi$  ou  $\psi^{-1}$ .

Um produto livre forma um grupo, tomando a concatenação de palavras seguida de redução como operação. No nosso exemplo,

- a concatenação de duas palavras quaisquer continua sendo uma palavra de  $G * H$ .
- a concatenação é associativa.
- a palavra vazia  $\emptyset$  é o elemento neutro.

## O grupo $G * H$

Note que, em  $G * H$  as palavras reduzidas são sempre sequências nas quais  $\varphi$  alterna com  $\psi$  ou  $\psi^{-1}$ .

Um produto livre forma um grupo, tomando a concatenação de palavras seguida de redução como operação. No nosso exemplo,

- a concatenação de duas palavras quaisquer continua sendo uma palavra de  $G * H$ .
- a concatenação é associativa.
- a palavra vazia  $\emptyset$  é o elemento neutro.
- toda palavra possui uma palavra inversa, por exemplo,

## O grupo $G * H$

Note que, em  $G * H$  as palavras reduzidas são sempre sequências nas quais  $\varphi$  alterna com  $\psi$  ou  $\psi^{-1}$ .

Um produto livre forma um grupo, tomando a concatenação de palavras seguida de redução como operação. No nosso exemplo,

- a concatenação de duas palavras quaisquer continua sendo uma palavra de  $G * H$ .
- a concatenação é associativa.
- a palavra vazia  $\emptyset$  é o elemento neutro.
- toda palavra possui uma palavra inversa, por exemplo, para a palavra  $\psi^{-1}\varphi\psi\varphi$ , tomamos a palavra  $\varphi\psi^{-1}\varphi\psi$ .

# Propriedades de $G * H$

Existe uma partição  $\{A, B, C\}$  de  $G * H$  tal que

- $\varphi A = B \cup C$ .

# Propriedades de $G * H$

Existe uma partição  $\{A, B, C\}$  de  $G * H$  tal que

- $\varphi A = B \cup C$ .
- $\psi A = B$ .

# Propriedades de $G * H$

Existe uma partição  $\{A, B, C\}$  de  $G * H$  tal que

- $\varphi A = B \cup C$ .
- $\psi A = B$ .
- $\psi^{-1}A = C$ .

## Propriedades de $G * H$

Existe uma partição  $\{A, B, C\}$  de  $G * H$  tal que

- $\varphi A = B \cup C$ .
- $\psi A = B$ .
- $\psi^{-1}A = C$ .

Construímos  $A$ ,  $B$  e  $C$  da seguinte maneira:



# Propriedades de $G * H$

Existe uma partição  $\{A, B, C\}$  de  $G * H$  tal que

- $\varphi A = B \cup C$ .
- $\psi A = B$ .
- $\psi^{-1}A = C$ .

Construímos  $A$ ,  $B$  e  $C$  da seguinte maneira: distribuímos as palavras de comprimento 0 e 1 nos conjuntos:

## Propriedades de $G * H$

Existe uma partição  $\{A, B, C\}$  de  $G * H$  tal que

- $\varphi A = B \cup C$ .
- $\psi A = B$ .
- $\psi^{-1}A = C$ .

Construímos  $A$ ,  $B$  e  $C$  da seguinte maneira: distribuímos as palavras de comprimento 0 e 1 nos conjuntos:

$$\emptyset \in A, \quad \varphi, \psi \in B, \quad \psi^{-1} \in C.$$

## Propriedades de $G * H$

Existe uma partição  $\{A, B, C\}$  de  $G * H$  tal que

- $\varphi A = B \cup C$ .
- $\psi A = B$ .
- $\psi^{-1} A = C$ .

Construímos  $A$ ,  $B$  e  $C$  da seguinte maneira: distribuímos as palavras de comprimento 0 e 1 nos conjuntos:

$$\emptyset \in A, \quad \varphi, \psi \in B, \quad \psi^{-1} \in C.$$

Veja que, supondo que todas as palavras de comprimento  $n$  estão distribuídas nos conjuntos. Podemos construir todas as palavras de comprimento  $n + 1$ , tomando as palavras de comprimento  $n$  e concatenando com as palavras  $\varphi$ ,  $\psi$  ou  $\psi^{-1}$ , de modo que a palavra resultante seja de comprimento  $n + 1$ .

# Propriedades de $G * H$

Se  $\alpha$  é uma palavra de comprimento  $\geq 1$  que inicia em  $\psi$  ou  $\psi^{-1}$ :

# Propriedades de $G * H$

Se  $\alpha$  é uma palavra de comprimento  $\geq 1$  que inicia em  $\psi$  ou  $\psi^{-1}$ :

- se  $\alpha \in A$ , então  $\varphi\alpha \in B$ ;

# Propriedades de $G * H$

Se  $\alpha$  é uma palavra de comprimento  $\geq 1$  que inicia em  $\psi$  ou  $\psi^{-1}$ :

- se  $\alpha \in A$ , então  $\varphi\alpha \in B$ ;
- se  $\alpha \in B \cup C$ , então  $\varphi\alpha \in A$ .

# Propriedades de $G * H$

Se  $\alpha$  é uma palavra de comprimento  $\geq 1$  que inicia em  $\psi$  ou  $\psi^{-1}$ :

- se  $\alpha \in A$ , então  $\varphi\alpha \in B$ ;
- se  $\alpha \in B \cup C$ , então  $\varphi\alpha \in A$ .

Se  $\alpha$  é uma palavra de comprimento  $\geq 1$  que inicia com  $\varphi$ :

# Propriedades de $G * H$

Se  $\alpha$  é uma palavra de comprimento  $\geq 1$  que inicia em  $\psi$  ou  $\psi^{-1}$ :

- se  $\alpha \in A$ , então  $\varphi\alpha \in B$ ;
- se  $\alpha \in B \cup C$ , então  $\varphi\alpha \in A$ .

Se  $\alpha$  é uma palavra de comprimento  $\geq 1$  que inicia com  $\varphi$ :

- se  $\alpha \in A$ , então  $\psi\alpha \in B$  e  $\psi^{-1}\alpha \in C$ ;



# Propriedades de $G * H$

Se  $\alpha$  é uma palavra de comprimento  $\geq 1$  que inicia em  $\psi$  ou  $\psi^{-1}$ :

- se  $\alpha \in A$ , então  $\varphi\alpha \in B$ ;
- se  $\alpha \in B \cup C$ , então  $\varphi\alpha \in A$ .

Se  $\alpha$  é uma palavra de comprimento  $\geq 1$  que inicia com  $\varphi$ :

- se  $\alpha \in A$ , então  $\psi\alpha \in B$  e  $\psi^{-1}\alpha \in C$ ;
- se  $\alpha \in B$ , então  $\psi\alpha \in C$  e  $\psi^{-1}\alpha \in A$ ;

## Propriedades de $G * H$

Se  $\alpha$  é uma palavra de comprimento  $\geq 1$  que inicia em  $\psi$  ou  $\psi^{-1}$ :

- se  $\alpha \in A$ , então  $\varphi\alpha \in B$ ;
- se  $\alpha \in B \cup C$ , então  $\varphi\alpha \in A$ .

Se  $\alpha$  é uma palavra de comprimento  $\geq 1$  que inicia com  $\varphi$ :

- se  $\alpha \in A$ , então  $\psi\alpha \in B$  e  $\psi^{-1}\alpha \in C$ ;
- se  $\alpha \in B$ , então  $\psi\alpha \in C$  e  $\psi^{-1}\alpha \in A$ ;
- se  $\alpha \in C$ , então  $\psi\alpha \in A$  e  $\psi^{-1}\alpha \in B$ .

# Grupo de rotação

Vejam agora qual grupo  $G * H$  pode representar:

# Grupo de rotação

Vejam agora qual grupo  $G * H$  pode representar:

Se considerarmos  $\varphi$  como a função que rotaciona um ponto de  $\mathbb{R}^3$  em  $180^\circ$  em volta de algum eixo passando pela origem,

# Grupo de rotação

Vejam agora qual grupo  $G * H$  pode representar:

Se considerarmos  $\varphi$  como a função que rotaciona um ponto de  $\mathbb{R}^3$  em  $180^\circ$  em volta de algum eixo passando pela origem, temos que  $\varphi^2$  pode representar a rotação identidade e,

## Grupo de rotação

Vejam agora qual grupo  $G * H$  pode representar:

Se considerarmos  $\varphi$  como a função que rotaciona um ponto de  $\mathbb{R}^3$  em  $180^\circ$  em volta de algum eixo passando pela origem, temos que  $\varphi^2$  pode representar a rotação identidade e,  $G$  pode representar esse grupo de rotação.

# Grupo de rotação

Vejam agora qual grupo  $G * H$  pode representar:

Se considerarmos  $\varphi$  como a função que rotaciona um ponto de  $\mathbb{R}^3$  em  $180^\circ$  em volta de algum eixo passando pela origem, temos que  $\varphi^2$  pode representar a rotação identidade e,  $G$  pode representar esse grupo de rotação.

Se considerarmos  $\psi$  como a função que rotaciona um ponto de  $\mathbb{R}^3$  em  $120^\circ$  em volta de algum eixo passando pela origem,

## Grupo de rotação

Vejam agora qual grupo  $G * H$  pode representar:

Se considerarmos  $\varphi$  como a função que rotaciona um ponto de  $\mathbb{R}^3$  em  $180^\circ$  em volta de algum eixo passando pela origem, temos que  $\varphi^2$  pode representar a rotação identidade e,  $G$  pode representar esse grupo de rotação.

Se considerarmos  $\psi$  como a função que rotaciona um ponto de  $\mathbb{R}^3$  em  $120^\circ$  em volta de algum eixo passando pela origem, temos que  $\psi^3$  pode representar a rotação identidade e,



# Grupo de rotação

Vejam agora qual grupo  $G * H$  pode representar:

Se considerarmos  $\varphi$  como a função que rotaciona um ponto de  $\mathbb{R}^3$  em  $180^\circ$  em volta de algum eixo passando pela origem, temos que  $\varphi^2$  pode representar a rotação identidade e,  $G$  pode representar esse grupo de rotação.

Se considerarmos  $\psi$  como a função que rotaciona um ponto de  $\mathbb{R}^3$  em  $120^\circ$  em volta de algum eixo passando pela origem, temos que  $\psi^3$  pode representar a rotação identidade e,  $H$  pode representar esse grupo de rotação.

# Grupo de rotação

Vejam agora qual grupo  $G * H$  pode representar:

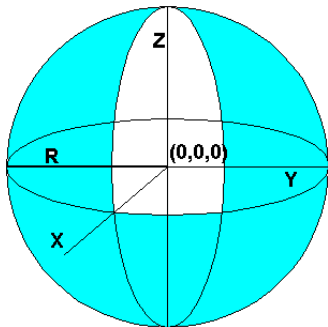
Se considerarmos  $\varphi$  como a função que rotaciona um ponto de  $\mathbb{R}^3$  em  $180^\circ$  em volta de algum eixo passando pela origem, temos que  $\varphi^2$  pode representar a rotação identidade e,  $G$  pode representar esse grupo de rotação.

Se considerarmos  $\psi$  como a função que rotaciona um ponto de  $\mathbb{R}^3$  em  $120^\circ$  em volta de algum eixo passando pela origem, temos que  $\psi^3$  pode representar a rotação identidade e,  $H$  pode representar esse grupo de rotação.

Note, então, que  $G * H$  pode representar um grupo de rotações.

# Preliminares

Consideremos a esfera unitária  $S$  (raio 1) centrada na origem do eixo cartesiano.



Note que se aplicarmos uma rotação  $\alpha \in G * H$  em algum ponto da esfera, o ponto rotacionado continua na esfera.

# Resultado de Hausdorff

Diremos que dois subconjuntos  $X$  e  $Y$  da esfera unitária são congruentes se existir um elemento  $\alpha \in G * H$  tal que  $\alpha[X] = Y$ .

# Resultado de Hausdorff

Diremos que dois subconjuntos  $X$  e  $Y$  da esfera unitária são congruentes se existir um elemento  $\alpha \in G * H$  tal que  $\alpha[X] = Y$ .  
Denotaremos  $X \cong Y$ .

# Resultado de Hausdorff

Diremos que dois subconjuntos  $X$  e  $Y$  da esfera unitária são congruentes se existir um elemento  $\alpha \in G * H$  tal que  $\alpha[X] = Y$ .

Denotaremos  $X \cong Y$ .

Em 1914, Hausdorff mostrou que existe uma partição da esfera  $\{X, Y, Z, Q\}$  de modo que:

# Resultado de Hausdorff

Diremos que dois subconjuntos  $X$  e  $Y$  da esfera unitária são congruentes se existir um elemento  $\alpha \in G * H$  tal que  $\alpha[X] = Y$ .

Denotaremos  $X \cong Y$ .

Em 1914, Hausdorff mostrou que existe uma partição da esfera  $\{X, Y, Z, Q\}$  de modo que:

- $Q$  é enumerável;

# Resultado de Hausdorff

Diremos que dois subconjuntos  $X$  e  $Y$  da esfera unitária são congruentes se existir um elemento  $\alpha \in G * H$  tal que  $\alpha[X] = Y$ .  
Denotaremos  $X \cong Y$ .

Em 1914, Hausdorff mostrou que existe uma partição da esfera  $\{X, Y, Z, Q\}$  de modo que:

- $Q$  é enumerável;
- $X \cong Y \cong Z$ ;



# Resultado de Hausdorff

Diremos que dois subconjuntos  $X$  e  $Y$  da esfera unitária são congruentes se existir um elemento  $\alpha \in G * H$  tal que  $\alpha[X] = Y$ .

Denotaremos  $X \cong Y$ .

Em 1914, Hausdorff mostrou que existe uma partição da esfera  $\{X, Y, Z, Q\}$  de modo que:

- $Q$  é enumerável;
- $X \cong Y \cong Z$ ;
- $X \cong Y \cup Z$ .

# Demonstração

Cada rotação da esfera que não seja a identidade possui exatamente dois pontos fixos.

# Demonstração

Cada rotação da esfera que não seja a identidade possui exatamente dois pontos fixos.

Como o conjunto  $G * H$  é enumerável,

# Demonstração

Cada rotação da esfera que não seja a identidade possui exatamente dois pontos fixos.

Como o conjunto  $G * H$  é enumerável, seja  $Q$  o conjunto de todos os pontos da esfera que são fixos para alguma rotação  $\alpha \in G * H \setminus \{e\}$ .

# Demonstração

Cada rotação da esfera que não seja a identidade possui exatamente dois pontos fixos.

Como o conjunto  $G * H$  é enumerável, seja  $Q$  o conjunto de todos os pontos da esfera que são fixos para alguma rotação  $\alpha \in G * H \setminus \{e\}$ .  $Q$  é enumerável.

# Demonstração

Cada rotação da esfera que não seja a identidade possui exatamente dois pontos fixos.

Como o conjunto  $G * H$  é enumerável, seja  $Q$  o conjunto de todos os pontos da esfera que são fixos para alguma rotação  $\alpha \in G * H \setminus \{e\}$ .  $Q$  é enumerável.

Para cada  $x \in S \setminus Q$ , definimos

$$P_x = \{\alpha(x) : \alpha \in G * H\}.$$

# Demonstração

Cada rotação da esfera que não seja a identidade possui exatamente dois pontos fixos.

Como o conjunto  $G * H$  é enumerável, seja  $Q$  o conjunto de todos os pontos da esfera que são fixos para alguma rotação  $\alpha \in G * H \setminus \{e\}$ .  $Q$  é enumerável.

Para cada  $x \in S \setminus Q$ , definimos

$$P_x = \{\alpha(x) : \alpha \in G * H\}.$$

Note que, se  $y \in P_x$ , então,  $P_y = P_x$ .

# Demonstração

Cada rotação da esfera que não seja a identidade possui exatamente dois pontos fixos.

Como o conjunto  $G * H$  é enumerável, seja  $Q$  o conjunto de todos os pontos da esfera que são fixos para alguma rotação  $\alpha \in G * H \setminus \{e\}$ .  $Q$  é enumerável.

Para cada  $x \in S \setminus Q$ , definimos

$$P_x = \{\alpha(x) : \alpha \in G * H\}.$$

Note que, se  $y \in P_x$ , então,  $P_y = P_x$ . Definimos, agora, o conjunto  $M$ , contendo exatamente um elemento de cada órbita.



# Demonstração

Sejam

$$X = \{\alpha(a) : \alpha \in A, a \in M\};$$

$$Y = \{\alpha(a) : \alpha \in B, a \in M\};$$

$$Z = \{\alpha(a) : \alpha \in C, a \in M\}.$$

# Demonstração

Sejam

$$X = \{\alpha(a) : \alpha \in A, a \in M\};$$

$$Y = \{\alpha(a) : \alpha \in B, a \in M\};$$

$$Z = \{\alpha(a) : \alpha \in C, a \in M\}.$$

$Q$  não intercepta nenhum desses conjuntos.

# Demonstração

Sejam

$$X = \{\alpha(a) : \alpha \in A, a \in M\};$$

$$Y = \{\alpha(a) : \alpha \in B, a \in M\};$$

$$Z = \{\alpha(a) : \alpha \in C, a \in M\}.$$

$Q$  não intercepta nenhum desses conjuntos.

Como  $A$ ,  $B$  e  $C$  são disjuntos,  $X$ ,  $Y$  e  $Z$  também são.

# Demonstração

Sejam

$$X = \{\alpha(a) : \alpha \in A, a \in M\};$$

$$Y = \{\alpha(a) : \alpha \in B, a \in M\};$$

$$Z = \{\alpha(a) : \alpha \in C, a \in M\}.$$

$Q$  não intercepta nenhum desses conjuntos.

Como  $A$ ,  $B$  e  $C$  são disjuntos,  $X$ ,  $Y$  e  $Z$  também são.

De fato, suponha  $\alpha(a) \in X$ , com  $\alpha \in A$  e  $a \in M$ , de modo que também tenhamos  $\alpha(a) \in Y$ .

# Demonstração

Sejam

$$X = \{\alpha(a) : \alpha \in A, a \in M\};$$

$$Y = \{\alpha(a) : \alpha \in B, a \in M\};$$

$$Z = \{\alpha(a) : \alpha \in C, a \in M\}.$$

$Q$  não intercepta nenhum desses conjuntos.

Como  $A$ ,  $B$  e  $C$  são disjuntos,  $X$ ,  $Y$  e  $Z$  também são.

De fato, suponha  $\alpha(a) \in X$ , com  $\alpha \in A$  e  $a \in M$ , de modo que também tenhamos  $\alpha(a) \in Y$ .

Então,  $\alpha(a) = \beta(b)$ , para  $\beta \in B$  e  $b \in M$ .

# Demonstração

Sejam

$$X = \{\alpha(a) : \alpha \in A, a \in M\};$$

$$Y = \{\alpha(a) : \alpha \in B, a \in M\};$$

$$Z = \{\alpha(a) : \alpha \in C, a \in M\}.$$

$Q$  não intercepta nenhum desses conjuntos.

Como  $A$ ,  $B$  e  $C$  são disjuntos,  $X$ ,  $Y$  e  $Z$  também são.

De fato, suponha  $\alpha(a) \in X$ , com  $\alpha \in A$  e  $a \in M$ , de modo que também tenhamos  $\alpha(a) \in Y$ .

Então,  $\alpha(a) = \beta(b)$ , para  $\beta \in B$  e  $b \in M$ . Logo,  $a = \alpha^{-1}\beta b$  e  $a \in P_b$ .

# Demonstração

Sejam

$$X = \{\alpha(a) : \alpha \in A, a \in M\};$$

$$Y = \{\alpha(a) : \alpha \in B, a \in M\};$$

$$Z = \{\alpha(a) : \alpha \in C, a \in M\}.$$

$Q$  não intercepta nenhum desses conjuntos.

Como  $A$ ,  $B$  e  $C$  são disjuntos,  $X$ ,  $Y$  e  $Z$  também são.

De fato, suponha  $\alpha(a) \in X$ , com  $\alpha \in A$  e  $a \in M$ , de modo que também tenhamos  $\alpha(a) \in Y$ .

Então,  $\alpha(a) = \beta(b)$ , para  $\beta \in B$  e  $b \in M$ . Logo,  $a = \alpha^{-1}\beta b$  e  $a \in P_b$ .

Portanto, pela definição de  $M$ ,  $a = b$ ,

# Demonstração

Sejam

$$X = \{\alpha(a) : \alpha \in A, a \in M\};$$

$$Y = \{\alpha(a) : \alpha \in B, a \in M\};$$

$$Z = \{\alpha(a) : \alpha \in C, a \in M\}.$$

$Q$  não intercepta nenhum desses conjuntos.

Como  $A$ ,  $B$  e  $C$  são disjuntos,  $X$ ,  $Y$  e  $Z$  também são.

De fato, suponha  $\alpha(a) \in X$ , com  $\alpha \in A$  e  $a \in M$ , de modo que também tenhamos  $\alpha(a) \in Y$ .

Então,  $\alpha(a) = \beta(b)$ , para  $\beta \in B$  e  $b \in M$ . Logo,  $a = \alpha^{-1}\beta b$  e  $a \in P_b$ .

Portanto, pela definição de  $M$ ,  $a = b$ ,  $\alpha(a) = \beta(a)$  e



# Demonstração

Sejam

$$X = \{\alpha(a) : \alpha \in A, a \in M\};$$

$$Y = \{\alpha(a) : \alpha \in B, a \in M\};$$

$$Z = \{\alpha(a) : \alpha \in C, a \in M\}.$$

$Q$  não intercepta nenhum desses conjuntos.

Como  $A$ ,  $B$  e  $C$  são disjuntos,  $X$ ,  $Y$  e  $Z$  também são.

De fato, suponha  $\alpha(a) \in X$ , com  $\alpha \in A$  e  $a \in M$ , de modo que também tenhamos  $\alpha(a) \in Y$ .

Então,  $\alpha(a) = \beta(b)$ , para  $\beta \in B$  e  $b \in M$ . Logo,  $a = \alpha^{-1}\beta b$  e  $a \in P_b$ .

Portanto, pela definição de  $M$ ,  $a = b$ ,  $\alpha(a) = \beta(a)$  e  $\alpha = \beta$ .

# Demonstração

Sejam

$$X = \{\alpha(a) : \alpha \in A, a \in M\};$$

$$Y = \{\alpha(a) : \alpha \in B, a \in M\};$$

$$Z = \{\alpha(a) : \alpha \in C, a \in M\}.$$

$Q$  não intercepta nenhum desses conjuntos.

Como  $A$ ,  $B$  e  $C$  são disjuntos,  $X$ ,  $Y$  e  $Z$  também são.

De fato, suponha  $\alpha(a) \in X$ , com  $\alpha \in A$  e  $a \in M$ , de modo que também tenhamos  $\alpha(a) \in Y$ .

Então,  $\alpha(a) = \beta(b)$ , para  $\beta \in B$  e  $b \in M$ . Logo,  $a = \alpha^{-1}\beta b$  e  $a \in P_b$ .

Portanto, pela definição de  $M$ ,  $a = b$ ,  $\alpha(a) = \beta(a)$  e  $\alpha = \beta$ .

Absurdo! As outras disjunções são análogas.

# Demonstração

$$X = \{\alpha(a) : \alpha \in A, a \in M\};$$

$$Y = \{\alpha(a) : \alpha \in B, a \in M\};$$

$$Z = \{\alpha(a) : \alpha \in C, a \in M\}.$$

# Demonstração

$$X = \{\alpha(a) : \alpha \in A, a \in M\};$$

$$Y = \{\alpha(a) : \alpha \in B, a \in M\};$$

$$Z = \{\alpha(a) : \alpha \in C, a \in M\}.$$

Tomamos  $x \in \varphi[X]$ ,

# Demonstração

$$X = \{\alpha(a) : \alpha \in A, a \in M\};$$

$$Y = \{\alpha(a) : \alpha \in B, a \in M\};$$

$$Z = \{\alpha(a) : \alpha \in C, a \in M\}.$$

Tomamos  $x \in \varphi[X]$ , então  $x = \varphi[\alpha(a)]$ , com  $\alpha \in A$  e  $a \in M$ .

# Demonstração

$$X = \{\alpha(a) : \alpha \in A, a \in M\};$$

$$Y = \{\alpha(a) : \alpha \in B, a \in M\};$$

$$Z = \{\alpha(a) : \alpha \in C, a \in M\}.$$

Tomamos  $x \in \varphi[X]$ , então  $x = \varphi[\alpha(a)]$ , com  $\alpha \in A$  e  $a \in M$ .  
Logo,  $x = \beta(a)$ ,  $\beta \in B$  ou

# Demonstração

$$X = \{\alpha(a) : \alpha \in A, a \in M\};$$

$$Y = \{\alpha(a) : \alpha \in B, a \in M\};$$

$$Z = \{\alpha(a) : \alpha \in C, a \in M\}.$$

Tomamos  $x \in \varphi[X]$ , então  $x = \varphi[\alpha(a)]$ , com  $\alpha \in A$  e  $a \in M$ .  
Logo,  $x = \beta(a)$ ,  $\beta \in B$  ou  $x = \gamma(a)$ ,  $\gamma \in C$ .

# Demonstração

$$X = \{\alpha(a) : \alpha \in A, a \in M\};$$

$$Y = \{\alpha(a) : \alpha \in B, a \in M\};$$

$$Z = \{\alpha(a) : \alpha \in C, a \in M\}.$$

Tomamos  $x \in \varphi[X]$ , então  $x = \varphi[\alpha(a)]$ , com  $\alpha \in A$  e  $a \in M$ . Logo,  $x = \beta(a)$ ,  $\beta \in B$  ou  $x = \gamma(a)$ ,  $\gamma \in C$ . Portanto,  $x \in Y \cup Z$ .



# Demonstração

$$X = \{\alpha(a) : \alpha \in A, a \in M\};$$

$$Y = \{\alpha(a) : \alpha \in B, a \in M\};$$

$$Z = \{\alpha(a) : \alpha \in C, a \in M\}.$$

Tomamos  $x \in \varphi[X]$ , então  $x = \varphi[\alpha(a)]$ , com  $\alpha \in A$  e  $a \in M$ .  
Logo,  $x = \beta(a)$ ,  $\beta \in B$  ou  $x = \gamma(a)$ ,  $\gamma \in C$ . Portanto,  
 $x \in Y \cup Z$ .

Tomamos, agora  $x \in Y$ ,

# Demonstração

$$X = \{\alpha(a) : \alpha \in A, a \in M\};$$

$$Y = \{\alpha(a) : \alpha \in B, a \in M\};$$

$$Z = \{\alpha(a) : \alpha \in C, a \in M\}.$$

Tomamos  $x \in \varphi[X]$ , então  $x = \varphi[\alpha(a)]$ , com  $\alpha \in A$  e  $a \in M$ .  
Logo,  $x = \beta(a)$ ,  $\beta \in B$  ou  $x = \gamma(a)$ ,  $\gamma \in C$ . Portanto,  
 $x \in Y \cup Z$ .

Tomamos, agora  $x \in Y$ , então  $x = \beta(a)$ , com  $\beta \in B$  e  
 $a \in M$ .

# Demonstração

$$X = \{\alpha(a) : \alpha \in A, a \in M\};$$

$$Y = \{\alpha(a) : \alpha \in B, a \in M\};$$

$$Z = \{\alpha(a) : \alpha \in C, a \in M\}.$$

Tomamos  $x \in \varphi[X]$ , então  $x = \varphi[\alpha(a)]$ , com  $\alpha \in A$  e  $a \in M$ . Logo,  $x = \beta(a)$ ,  $\beta \in B$  ou  $x = \gamma(a)$ ,  $\gamma \in C$ . Portanto,  $x \in Y \cup Z$ .

Tomamos, agora  $x \in Y$ , então  $x = \beta(a)$ , com  $\beta \in B$  e  $a \in M$ . Logo,  $x = \varphi[\alpha(a)]$ , com  $\alpha \in A$ .

# Demonstração

$$X = \{\alpha(a) : \alpha \in A, a \in M\};$$

$$Y = \{\alpha(a) : \alpha \in B, a \in M\};$$

$$Z = \{\alpha(a) : \alpha \in C, a \in M\}.$$

Tomamos  $x \in \varphi[X]$ , então  $x = \varphi[\alpha(a)]$ , com  $\alpha \in A$  e  $a \in M$ . Logo,  $x = \beta(a)$ ,  $\beta \in B$  ou  $x = \gamma(a)$ ,  $\gamma \in C$ . Portanto,  $x \in Y \cup Z$ .

Tomamos, agora  $x \in Y$ , então  $x = \beta(a)$ , com  $\beta \in B$  e  $a \in M$ . Logo,  $x = \varphi[\alpha(a)]$ , com  $\alpha \in A$ . Portanto,  $x \in \varphi[X]$ .

# Demonstração

$$X = \{\alpha(a) : \alpha \in A, a \in M\};$$

$$Y = \{\alpha(a) : \alpha \in B, a \in M\};$$

$$Z = \{\alpha(a) : \alpha \in C, a \in M\}.$$

Tomamos  $x \in \varphi[X]$ , então  $x = \varphi[\alpha(a)]$ , com  $\alpha \in A$  e  $a \in M$ . Logo,  $x = \beta(a)$ ,  $\beta \in B$  ou  $x = \gamma(a)$ ,  $\gamma \in C$ . Portanto,  $x \in Y \cup Z$ .

Tomamos, agora  $x \in Y$ , então  $x = \beta(a)$ , com  $\beta \in B$  e  $a \in M$ . Logo,  $x = \varphi[\alpha(a)]$ , com  $\alpha \in A$ . Portanto,  $x \in \varphi[X]$ . Analogamente, para  $x \in Z$ , e segue

# Demonstração

$$X = \{\alpha(a) : \alpha \in A, a \in M\};$$

$$Y = \{\alpha(a) : \alpha \in B, a \in M\};$$

$$Z = \{\alpha(a) : \alpha \in C, a \in M\}.$$

Tomamos  $x \in \varphi[X]$ , então  $x = \varphi[\alpha(a)]$ , com  $\alpha \in A$  e  $a \in M$ . Logo,  $x = \beta(a)$ ,  $\beta \in B$  ou  $x = \gamma(a)$ ,  $\gamma \in C$ . Portanto,  $x \in Y \cup Z$ .

Tomamos, agora  $x \in Y$ , então  $x = \beta(a)$ , com  $\beta \in B$  e  $a \in M$ . Logo,  $x = \varphi[\alpha(a)]$ , com  $\alpha \in A$ . Portanto,  $x \in \varphi[X]$ . Analogamente, para  $x \in Z$ , e segue  $\varphi[X] = Y \cup Z$ .

# Demonstração

$$X = \{\alpha(a) : \alpha \in A, a \in M\};$$

$$Y = \{\alpha(a) : \alpha \in B, a \in M\};$$

$$Z = \{\alpha(a) : \alpha \in C, a \in M\}.$$

Tomamos  $x \in \varphi[X]$ , então  $x = \varphi[\alpha(a)]$ , com  $\alpha \in A$  e  $a \in M$ . Logo,  $x = \beta(a)$ ,  $\beta \in B$  ou  $x = \gamma(a)$ ,  $\gamma \in C$ . Portanto,  $x \in Y \cup Z$ .

Tomamos, agora  $x \in Y$ , então  $x = \beta(a)$ , com  $\beta \in B$  e  $a \in M$ . Logo,  $x = \varphi[\alpha(a)]$ , com  $\alpha \in A$ . Portanto,  $x \in \varphi[X]$ . Analogamente, para  $x \in Z$ , e segue  $\varphi[X] = Y \cup Z$ . Analogamente,  $\psi[X] = Y$  e  $\psi^{-1}[X] = Z$ .

# Demonstração

$$X = \{\alpha(a) : \alpha \in A, a \in M\};$$

$$Y = \{\alpha(a) : \alpha \in B, a \in M\};$$

$$Z = \{\alpha(a) : \alpha \in C, a \in M\}.$$

Tomamos  $x \in \varphi[X]$ , então  $x = \varphi[\alpha(a)]$ , com  $\alpha \in A$  e  $a \in M$ . Logo,  $x = \beta(a)$ ,  $\beta \in B$  ou  $x = \gamma(a)$ ,  $\gamma \in C$ . Portanto,  $x \in Y \cup Z$ .

Tomamos, agora  $x \in Y$ , então  $x = \beta(a)$ , com  $\beta \in B$  e  $a \in M$ . Logo,  $x = \varphi[\alpha(a)]$ , com  $\alpha \in A$ . Portanto,  $x \in \varphi[X]$ . Analogamente, para  $x \in Z$ , e segue  $\varphi[X] = Y \cup Z$ .

Analogamente,  $\psi[X] = Y$  e  $\psi^{-1}[X] = Z$ .

Finalmente,  $X \cong Y \cong Z$  e  $X \cong Y \cup Z$ .



# Preliminares

Diremos que dois subconjuntos  $X$  e  $Y$  do espaço  $\mathbb{R}^3$  são equivalentes se ambos puderem ser particionados em  $\{X_1, \dots, X_n\}$  e  $\{Y_1, \dots, Y_n\}$  de modo que  $X_i \cong Y_i$ .

# Preliminares

Diremos que dois subconjuntos  $X$  e  $Y$  do espaço  $\mathbb{R}^3$  são equivalentes se ambos puderem ser particionados em  $\{X_1, \dots, X_n\}$  e  $\{Y_1, \dots, Y_n\}$  de modo que  $X_i \cong Y_i$ . Em outras palavras, eles serão equivalentes se um deles puder ser cortado e reorganizado para se transformar no outro.

# Preliminares

Diremos que dois subconjuntos  $X$  e  $Y$  do espaço  $\mathbb{R}^3$  são equivalentes se ambos puderem ser particionados em  $\{X_1, \dots, X_n\}$  e  $\{Y_1, \dots, Y_n\}$  de modo que  $X_i \cong Y_i$ . Em outras palavras, eles serão equivalentes se um deles puder ser cortado e reorganizado para se transformar no outro. Denotaremos  $X \approx Y$ .

# Preliminares

Diremos que dois subconjuntos  $X$  e  $Y$  do espaço  $\mathbb{R}^3$  são equivalentes se ambos puderem ser particionados em  $\{X_1, \dots, X_n\}$  e  $\{Y_1, \dots, Y_n\}$  de modo que  $X_i \cong Y_i$ . Em outras palavras, eles serão equivalentes se um deles puder ser cortado e reorganizado para se transformar no outro. Denotaremos  $X \approx Y$ .

- $\approx$  é uma relação de equivalência,

# Preliminares

Diremos que dois subconjuntos  $X$  e  $Y$  do espaço  $\mathbb{R}^3$  são equivalentes se ambos puderem ser particionados em  $\{X_1, \dots, X_n\}$  e  $\{Y_1, \dots, Y_n\}$  de modo que  $X_i \cong Y_i$ . Em outras palavras, eles serão equivalentes se um deles puder ser cortado e reorganizado para se transformar no outro. Denotaremos  $X \approx Y$ .

- $\approx$  é uma relação de equivalência,
- se  $\{X_i\}$  é uma partição finita de  $X$  e  $\{Y_i\}$  é uma partição finita de  $Y$ , de modo que  $X_i \approx Y_i$ , então  $X \approx Y$ .

# Preliminares

Diremos que dois subconjuntos  $X$  e  $Y$  do espaço  $\mathbb{R}^3$  são equivalentes se ambos puderem ser particionados em  $\{X_1, \dots, X_n\}$  e  $\{Y_1, \dots, Y_n\}$  de modo que  $X_i \cong Y_i$ .

Em outras palavras, eles serão equivalentes se um deles puder ser cortado e reorganizado para se transformar no outro.

Denotaremos  $X \approx Y$ .

- $\approx$  é uma relação de equivalência,
- se  $\{X_i\}$  é uma partição finita de  $X$  e  $\{Y_i\}$  é uma partição finita de  $Y$ , de modo que  $X_i \approx Y_i$ , então  $X \approx Y$ .
- se  $X \subset Y \subset Z$  e  $X \approx Z$ , então,  $Y \approx Z$ .

# Paradoxo de Banach-Tarski

Em 1924, Banach e Tarski mostraram que existe uma partição  $\{S_1, S_2\}$  da esfera unitária  $S$ , de modo que  $S_1 \approx S$  e  $S_2 \approx S$ .

# Paradoxo de Banach-Tarski

Em 1924, Banach e Tarski mostraram que existe uma partição  $\{S_1, S_2\}$  da esfera unitária  $S$ , de modo que  $S_1 \approx S$  e  $S_2 \approx S$ .

Em outras palavras, cortando a esfera unitária em finitos pedaços (alguns em  $S_1$  e outros em  $S_2$ ) e reorganizando esses pedaços, conseguimos montar duas esferas unitárias!



# Demonstração

Seja  $\{X, Y, Z, Q\}$  a partição de  $S$  do *resultado de Hausdorff*.

# Demonstração

Seja  $\{X, Y, Z, Q\}$  a partição de  $S$  do *resultado de Hausdorff*.

Por esse resultado, temos que  $X \approx Y \approx Z \approx Y \cup Z$ .

# Demonstração

Seja  $\{X, Y, Z, Q\}$  a partição de  $S$  do *resultado de Hausdorff*.

Por esse resultado, temos que  $X \approx Y \approx Z \approx Y \cup Z$ .

Pela segunda propriedade de  $\approx$ , segue que  
 $Y \cup Z \approx X \cup (Y \cup Z) = X \cup Y \cup Z$ .

# Demonstração

Seja  $\{X, Y, Z, Q\}$  a partição de  $S$  do *resultado de Hausdorff*.

Por esse resultado, temos que  $X \approx Y \approx Z \approx Y \cup Z$ .

Pela segunda propriedade de  $\approx$ , segue que  
 $Y \cup Z \approx X \cup (Y \cup Z) = X \cup Y \cup Z$ .

A transitividade de  $\approx$  implica que  $X \approx X \cup Y \cup Z$ ,  
 $Y \approx X \cup Y \cup Z$  e  $Z \approx X \cup Y \cup Z$ .

# Demonstração

Seja  $\{X, Y, Z, Q\}$  a partição de  $S$  do *resultado de Hausdorff*.

Por esse resultado, temos que  $X \approx Y \approx Z \approx Y \cup Z$ .

Pela segunda propriedade de  $\approx$ , segue que  
 $Y \cup Z \approx X \cup (Y \cup Z) = X \cup Y \cup Z$ .

A transitividade de  $\approx$  implica que  $X \approx X \cup Y \cup Z$ ,  
 $Y \approx X \cup Y \cup Z$  e  $Z \approx X \cup Y \cup Z$ .

Como  $X \approx X \cup Y \cup Z$  e  $Q \approx Q$ , segue que

# Demonstração

Seja  $\{X, Y, Z, Q\}$  a partição de  $S$  do *resultado de Hausdorff*.

Por esse resultado, temos que  $X \approx Y \approx Z \approx Y \cup Z$ .

Pela segunda propriedade de  $\approx$ , segue que  
 $Y \cup Z \approx X \cup (Y \cup Z) = X \cup Y \cup Z$ .

A transitividade de  $\approx$  implica que  $X \approx X \cup Y \cup Z$ ,  
 $Y \approx X \cup Y \cup Z$  e  $Z \approx X \cup Y \cup Z$ .

Como  $X \approx X \cup Y \cup Z$  e  $Q \approx Q$ , segue que

$$X \cup Q \approx X \cup Y \cup Z \cup Q = S. \quad (1)$$

# Demonstração

Seja  $\alpha$  uma rotação que não está em  $G * H$  e  $\alpha[Q] \cap Q = \emptyset$ .

# Demonstração

Seja  $\alpha$  uma rotação que não está em  $G * H$  e  $\alpha[Q] \cap Q = \emptyset$ .

Então,  $\alpha[Q] \subset X \cup Y \cup Z$ .



# Demonstração

Seja  $\alpha$  uma rotação que não está em  $G * H$  e  $\alpha[Q] \cap Q = \emptyset$ .

Então,  $\alpha[Q] \subset X \cup Y \cup Z$ .

Como  $Z \approx X \cup Y \cup Z$ , existe  $T \subset Z$  tal que  $T \approx \alpha[Q]$ .

# Demonstração

Seja  $\alpha$  uma rotação que não está em  $G * H$  e  $\alpha[Q] \cap Q = \emptyset$ .

Então,  $\alpha[Q] \subset X \cup Y \cup Z$ .

Como  $Z \approx X \cup Y \cup Z$ , existe  $T \subset Z$  tal que  $T \approx \alpha[Q]$ .

Mas então, como  $\alpha[Q] \approx Q$ , temos  $Q \approx T$ .

# Demonstração

Seja  $\alpha$  uma rotação que não está em  $G * H$  e  $\alpha[Q] \cap Q = \emptyset$ .

Então,  $\alpha[Q] \subset X \cup Y \cup Z$ .

Como  $Z \approx X \cup Y \cup Z$ , existe  $T \subset Z$  tal que  $T \approx \alpha[Q]$ .

Mas então, como  $\alpha[Q] \approx Q$ , temos  $Q \approx T$ .

Como  $X \approx Y$ , segue que

# Demonstração

Seja  $\alpha$  uma rotação que não está em  $G * H$  e  $\alpha[Q] \cap Q = \emptyset$ .

Então,  $\alpha[Q] \subset X \cup Y \cup Z$ .

Como  $Z \approx X \cup Y \cup Z$ , existe  $T \subset Z$  tal que  $T \approx \alpha[Q]$ .

Mas então, como  $\alpha[Q] \approx Q$ , temos  $Q \approx T$ .

Como  $X \approx Y$ , segue que

$$X \cup Q \approx Y \cup T. \quad (2)$$

# Demonstração

Ainda, como  $Y \cup T \subset Y \cup Z \subset S$ , pela terceira propriedade de  $\approx$  e por (1) e (2),

# Demonstração

Ainda, como  $Y \cup T \subset Y \cup Z \subset S$ , pela terceira propriedade de  $\approx$  e por (1) e (2),

$$Y \cup Z \approx S.$$

# Demonstração

Ainda, como  $Y \cup T \subset Y \cup Z \subset S$ , pela terceira propriedade de  $\approx$  e por (1) e (2),

$$Y \cup Z \approx S.$$

Sejam

$$S_1 = X \cup Q,$$

$$S_2 = Y \cup Z.$$

# Demonstração

Ainda, como  $Y \cup T \subset Y \cup Z \subset S$ , pela terceira propriedade de  $\approx$  e por (1) e (2),

$$Y \cup Z \approx S.$$

Sejam

$$S_1 = X \cup Q,$$

$$S_2 = Y \cup Z.$$

Temos que  $S_1 \cap S_2 = \emptyset$ ,  $S_1 \approx S$  e  $S_2 \approx S$ .



# Demonstração

Ainda, como  $Y \cup T \subset Y \cup Z \subset S$ , pela terceira propriedade de  $\approx$  e por (1) e (2),

$$Y \cup Z \approx S.$$

Sejam

$$S_1 = X \cup Q,$$

$$S_2 = Y \cup Z.$$

Temos que  $S_1 \cap S_2 = \emptyset$ ,  $S_1 \approx S$  e  $S_2 \approx S$ .

**QUOD ERAT DEMONSTRANDUM**

# Referência Bibliográfica


- Winfried Just e Martin Weese, *Discovering Modern Set Theory. I*. Graduate Studies in Mathematics, AMS, 1998

# Charges



# Charges

### Banach-Tarski Theorem 3 b



The diagram illustrates the replication process. At the top, a single 'Banach-Tarski Theorem' card is shown. An arrow points downwards to two identical copies of the same card, representing the result of the replication operation.

### Mathematical Creature ψ

Replicate b: *An additional Banach-Tarski Theorem card is created.*

*"A pea can be chopped up and reassembled into the Sun."*

spikedmath.com  
© 2011

1 / 1

# Charges



spikedmath.com  
© 2010