Computação Quântica Aula 17

Murilo V. G. da Silva

DINF/UFPR

Objetivo: encontrar um elemento de um conjunto de tamanho N em tempo $\mathcal{O}(\sqrt{N})$.

Objetivo: encontrar um elemento de um conjunto de tamanho N em tempo $\mathcal{O}(\sqrt{N})$.

 Embora seja conhecido com algoritmo de "busca", não é uma busca no sentido clássico em que estamos acostumados

Objetivo: encontrar um elemento de um conjunto de tamanho N em tempo $\mathcal{O}(\sqrt{N})$.

 Embora seja conhecido com algoritmo de "busca", não é uma busca no sentido clássico em que estamos acostumados

(aqui não é fornecido um vetor de entrada para encontrar um elemento via busca binária, sequencial, etc.)

Objetivo: encontrar um elemento de um conjunto de tamanho N em tempo $\mathcal{O}(\sqrt{N})$.

- Embora seja conhecido com algoritmo de "busca", não é uma busca no sentido clássico em que estamos acostumados
 - (aqui não é fornecido um vetor de entrada para encontrar um elemento via busca binária, sequencial, etc.)
- Aqui busca significa encontrar um objeto que tem certa propriedade

Objetivo: encontrar um elemento de um conjunto de tamanho N em tempo $\mathcal{O}(\sqrt{N})$.

- Embora seja conhecido com algoritmo de "busca", não é uma busca no sentido clássico em que estamos acostumados
 - (aqui não é fornecido um vetor de entrada para encontrar um elemento via busca binária, sequencial, etc.)
- Aqui busca significa encontrar um objeto que tem certa propriedade
- Esta propriedade é a entrada do algoritmo

Busca por objeto com certa propriedade

Busca por objeto com certa propriedade

Dada uma propriedade, encontrar um objeto de tamanho n (uma string de tamanho n que representa o objeto) sem precisar enumerar as $2^n = N$ strings de tamanho n.

O que significa "uma dada propriedade"?

Busca por objeto com certa propriedade

- O que significa "uma dada propriedade"?
 - Em teoria da computação uma propriedade é definida por um conjunto de strings (tipicamente um conjunto de strings que compartilham alguma característica em comum), ou seja uma linguagem.

Busca por objeto com certa propriedade

- O que significa "uma dada propriedade"?
 - Em teoria da computação uma propriedade é definida por um conjunto de strings (tipicamente um conjunto de strings que compartilham alguma característica em comum), ou seja uma linguagem.
- Obviamente estamos preocupados com linguagens (propriedades) decidíveis.

Busca por objeto com certa propriedade

- O que significa "uma dada propriedade"?
 - Em teoria da computação uma propriedade é definida por um conjunto de strings (tipicamente um conjunto de strings que compartilham alguma característica em comum), ou seja uma linguagem.
- Obviamente estamos preocupados com linguagens (propriedades) decidíveis.
 - Não estamos preocupados com propriedades indecidíveis, ou seja, dada um string não existe sequer um algoritmo que consegue decidir se a dada string possui ou não tal propriedade. Em outras palavras, estamos preocupados com linguagens recursivas. Ou seja, a propriedade (linguagem) em questão é totalmente definida pela máquina de Turing que a decide.

Busca por objeto com certa propriedade

- O que significa "uma dada propriedade"?
 - Em teoria da computação uma propriedade é definida por um conjunto de strings (tipicamente um conjunto de strings que compartilham alguma característica em comum), ou seja uma linguagem.
- Obviamente estamos preocupados com linguagens (propriedades) decidíveis.
 - Não estamos preocupados com propriedades indecidíveis, ou seja, dada um string não existe sequer um algoritmo que consegue decidir se a dada string possui ou não tal propriedade. Em outras palavras, estamos preocupados com linguagens recursivas. Ou seja, a propriedade (linguagem) em questão é totalmente definida pela máquina de Turing que a decide.
- Para o algoritmo de Grover, a entrada é a propriedade (i.e., um algoritmo).

Busca por objeto com certa propriedade

- O que significa "uma dada propriedade"?
 - Em teoria da computação uma propriedade é definida por um conjunto de strings (tipicamente um conjunto de strings que compartilham alguma característica em comum), ou seja uma linguagem.
- Obviamente estamos preocupados com linguagens (propriedades) decidíveis.
 - Não estamos preocupados com propriedades indecidíveis, ou seja, dada um string não existe sequer um algoritmo que consegue decidir se a dada string possui ou não tal propriedade. Em outras palavras, estamos preocupados com linguagens recursivas. Ou seja, a propriedade (linguagem) em questão é totalmente definida pela máquina de Turing que a decide.
- Para o algoritmo de Grover, a entrada é a propriedade (i.e., um algoritmo).
- Aqui estaremos preocupados apenas com o caso mais difícil, que é o caso onde apenas uma string possui tal propriedade (ou seja, a linguagem tem apenas um elemento).

Busca por objeto com certa propriedade

- O que significa "uma dada propriedade"?
 - Em teoria da computação uma propriedade é definida por um conjunto de strings (tipicamente um conjunto de strings que compartilham alguma característica em comum), ou seja uma linguagem.
- Obviamente estamos preocupados com linguagens (propriedades) decidíveis.
 - Não estamos preocupados com propriedades indecidíveis, ou seja, dada um string não existe sequer um algoritmo que consegue decidir se a dada string possui ou não tal propriedade. Em outras palavras, estamos preocupados com linguagens recursivas. Ou seja, a propriedade (linguagem) em questão é totalmente definida pela máquina de Turing que a decide.
- Para o algoritmo de Grover, a entrada é a propriedade (i.e., um algoritmo).
- Aqui estaremos preocupados apenas com o caso mais difícil, que é o caso onde apenas uma string possui tal propriedade (ou seja, a linguagem tem apenas um elemento).
- Note que neste caso trata-se de um algoritmo que aceita apenas uma string dentre as 2ⁿ strings possíveis (uma agulha em um palheiro).

Busca por objeto com certa propriedade

Dada uma propriedade, encontrar um objeto de tamanho n (uma string de tamanho n que representa o objeto) sem precisar enumerar as $2^n = N$ strings de tamanho n.

- O que significa "uma dada propriedade"?
 - Em teoria da computação uma propriedade é definida por um conjunto de strings (tipicamente um conjunto de strings que compartilham alguma característica em comum), ou seja uma linguagem.
- Obviamente estamos preocupados com linguagens (propriedades) decidíveis.
 - Não estamos preocupados com propriedades indecidíveis, ou seja, dada um string não existe sequer um algoritmo que consegue decidir se a dada string possui ou não tal propriedade. Em outras palavras, estamos preocupados com linguagens recursivas. Ou seja, a propriedade (linguagem) em questão é totalmente definida pela máquina de Turing que a decide.
- Para o algoritmo de Grover, a entrada é a propriedade (i.e., um algoritmo).
- Aqui estaremos preocupados apenas com o caso mais difícil, que é o caso onde apenas uma string possui tal propriedade (ou seja, a linguagem tem apenas um elemento).
- Note que neste caso trata-se de um algoritmo que aceita apenas uma string dentre as 2ⁿ strings possíveis (uma agulha em um palheiro).

No modelo "caixa preta" (que é a maneira como vamos tratar o algoritmo de entrada) o Algoritmo de Grover é ótimo.

Exemplos de agulhas no palheiro (supondo apenas uma agulha):

ullet Dado uma fórmula ϕ em 3-CNF, encontar uma valoração que a satisfaça.

- Dado uma fórmula ϕ em 3-CNF, encontar uma valoração que a satisfaça.
- Dado um grafo, encontar um circuito hamiltoniano.

- ullet Dado uma fórmula ϕ em 3-CNF, encontar uma valoração que a satisfaça.
- Dado um grafo, encontar um circuito hamiltoniano.
- Dado um grafo com pesos, encontar um circuito que visite todos os vértices cujo peso do circuito seja mínimo.

- ullet Dado uma fórmula ϕ em 3-CNF, encontar uma valoração que a satisfaça.
- Dado um grafo, encontar um circuito hamiltoniano.
- Dado um grafo com pesos, encontar um circuito que visite todos os vértices cujo peso do circuito seja mínimo.
- Dada uma instância do problema da mochila, encontar uma solução.

Exemplos de agulhas no palheiro (supondo apenas uma agulha):

- ullet Dado uma fórmula ϕ em 3-CNF, encontar uma valoração que a satisfaça.
- Dado um grafo, encontar um circuito hamiltoniano.
- Dado um grafo com pesos, encontar um circuito que visite todos os vértices cujo peso do circuito seja mínimo.
- Dada uma instância do problema da mochila, encontar uma solução.

Ideia: Colocar todas strings em superposição, jogar no algoritmo que testa a propridade (consequentemente, saída temos cada string com sua saída em superposição) e, de alguma maneira, manipular a superposição para que a "agulha" (string que procuramos) que estamos buscando no palheiro tenha amplitude muito alta.

Dois passos básicos usados no algoritmo de Grover:

Dois passos básicos usados no algoritmo de Grover:

• (1) Inversão de fase.

Dois passos básicos usados no algoritmo de Grover:

- (1) Inversão de fase.
- (2) Reflexão em torno da média.

Dois passos básicos usados no algoritmo de Grover:

- (1) Inversão de fase.
- (2) Reflexão em torno da média.

Vamos ver mais especificamente o que os passos acima fazem:

Dois passos básicos usados no algoritmo de Grover:

- (1) Inversão de fase.
- (2) Reflexão em torno da média.

Vamos ver mais especificamente o que os passos acima fazem:

Seja f a função que representa a propriedade de entrada (no modelo caixa preta)

Seja x^\prime a única string tal que $f(x^\prime)=1$

Dois passos básicos usados no algoritmo de Grover:

- (1) Inversão de fase.
- (2) Reflexão em torno da média.

Vamos ver mais especificamente o que os passos acima fazem:

Seja f a função que representa a propriedade de entrada (no modelo caixa preta)

Seja
$$x'$$
 a única string tal que $f(x') = 1$ (ou seja, $\forall x \in \{0,1\}^n \setminus \{x'\}, f(x) = 0$)

Dois passos básicos usados no algoritmo de Grover:

- (1) Inversão de fase.
- (2) Reflexão em torno da média.

Vamos ver mais especificamente o que os passos acima fazem:

Seja f a função que representa a propriedade de entrada (no modelo caixa preta)

Seja
$$x'$$
 a única string tal que $f(x') = 1$ (ou seja, $\forall x \in \{0,1\}^n \setminus \{x'\}, f(x) = 0$)

• (1)
$$\sum_{x} \alpha_{x} |x\rangle \implies \sum_{x \neq x'} \alpha_{x} |x\rangle - \alpha_{x'} |x'\rangle$$
.

Dois passos básicos usados no algoritmo de Grover:

- (1) Inversão de fase.
- (2) Reflexão em torno da média.

Vamos ver mais especificamente o que os passos acima fazem:

Seja f a função que representa a propriedade de entrada (no modelo caixa preta)

Seja
$$x'$$
 a única string tal que $f(x') = 1$ (ou seja, $\forall x \in \{0,1\}^n \setminus \{x'\}, f(x) = 0$)

• (1)
$$\sum_{x} \alpha_{x} |x\rangle \implies \sum_{x \neq x'} \alpha_{x} |x\rangle - \alpha_{x'} |x'\rangle$$
.

$$\bullet \quad \textbf{(1)} \ \sum_{x} \alpha_{x} \ |x\rangle \quad \Longrightarrow \quad \sum_{x \neq x'} \alpha_{x} \ |x\rangle - \alpha_{x'} \ |x'\rangle.$$

$$\bullet \quad \textbf{(2)} \ \sum_{x} \alpha_{x} \ |x\rangle \quad \Longrightarrow \quad \sum_{x} (2\mu - \alpha_{x}) \ |x\rangle.$$
 onde $\mu = \sum_{x} \alpha_{x}/N$ é a média das amplitudes.

Observe que (2
$$\mu-lpha_{\scriptscriptstyle X}$$
) = $\mu+(\mu-lpha_{\scriptscriptstyle X})$

Dois passos básicos usados no algoritmo de Grover:

- (1) Inversão de fase.
- (2) Reflexão em torno da média.

Vamos ver mais especificamente o que os passos acima fazem:

Seja f a função que representa a propriedade de entrada (no modelo caixa preta)

Seja
$$x'$$
 a única string tal que $f(x') = 1$ (ou seja, $\forall x \in \{0,1\}^n \setminus \{x'\}, f(x) = 0$)

• (1)
$$\sum_{x} \alpha_{x} |x\rangle \implies \sum_{x \neq x'} \alpha_{x} |x\rangle - \alpha_{x'} |x'\rangle$$
.

 $\bullet \quad \textbf{(1)} \ \sum_{x} \alpha_{x} \ |x\rangle \qquad \Longrightarrow \qquad \sum_{x \neq x'} \alpha_{x} \ |x\rangle - \alpha_{x'} \ |x'\rangle.$ $\bullet \quad \textbf{(2)} \ \sum_{x} \alpha_{x} \ |x\rangle \qquad \Longrightarrow \qquad \sum_{x} (2\mu - \alpha_{x}) \ |x\rangle. \qquad \text{onde } \mu = \sum_{x} \alpha_{x}/\textit{N} \ \acute{\text{e}} \ \textrm{a m\'edia das amplitudes}.$

Observe que (2
$$\mu$$
 - $lpha_{ exttt{x}}$) = μ + (μ - $lpha_{ exttt{x}}$)

Ideia do Algoritmo

Vamos rodar os passos (1) e (2) alternadamente $O(\sqrt{N})$ vezes e no final medir.

Dois passos básicos usados no algoritmo de Grover:

- (1) Inversão de fase.
- (2) Reflexão em torno da média.

Vamos ver mais especificamente o que os passos acima fazem:

Seja f a função que representa a propriedade de entrada (no modelo caixa preta)

Seja
$$x'$$
 a única string tal que $f(x') = 1$ (ou seja, $\forall x \in \{0,1\}^n \setminus \{x'\}, f(x) = 0$)

• (1)
$$\sum_{x} \alpha_{x} |x\rangle \implies \sum_{x \neq x'} \alpha_{x} |x\rangle - \alpha_{x'} |x'\rangle$$
.

 $\bullet \quad \textbf{(1)} \ \sum_{x} \alpha_{x} \ |x\rangle \qquad \Longrightarrow \qquad \sum_{x \neq x'} \alpha_{x} \ |x\rangle - \alpha_{x'} \ |x'\rangle.$ $\bullet \quad \textbf{(2)} \ \sum_{x} \alpha_{x} \ |x\rangle \qquad \Longrightarrow \qquad \sum_{x} (2\mu - \alpha_{x}) \ |x\rangle. \qquad \text{onde } \mu = \sum_{x} \alpha_{x}/\textit{N} \ \acute{\text{e}} \ \textrm{a m\'edia das amplitudes}.$

Observe que (2
$$\mu$$
 $lpha_{\scriptscriptstyle X}$) $=$ μ $+$ (μ $lpha_{\scriptscriptstyle X}$)

Ideia do Algoritmo

Vamos rodar os passos (1) e (2) alternadamente $O(\sqrt{N})$ vezes e no final medir.

Veremos que a probabilidade de obeter x' é 1/2

Dois passos básicos usados no algoritmo de Grover:

- (1) Inversão de fase.
- (2) Reflexão em torno da média.

Vamos ver mais especificamente o que os passos acima fazem:

Seja f a função que representa a propriedade de entrada (no modelo caixa preta)

Seja
$$x'$$
 a única string tal que $f(x') = 1$ (ou seja, $\forall x \in \{0,1\}^n \setminus \{x'\}, f(x) = 0$)

• (1)
$$\sum_{x} \alpha_{x} |x\rangle \implies \sum_{x \neq x'} \alpha_{x} |x\rangle - \alpha_{x'} |x'\rangle$$
.

• (1)
$$\sum_{x} \alpha_{x} |x\rangle$$
 \implies $\sum_{x \neq x'} \alpha_{x} |x\rangle - \alpha_{x'} |x'\rangle$.
• (2) $\sum_{x} \alpha_{x} |x\rangle$ \implies $\sum_{x} (2\mu - \alpha_{x}) |x\rangle$. onde $\mu = \sum_{x} \alpha_{x}/N$ é a média das amplitudes. Observe que $(2\mu - \alpha_{x}) = \mu + (\mu - \alpha_{x})$

Ideia do Algoritmo

Vamos rodar os passos (1) e (2) alternadamente $O(\sqrt{N})$ vezes e no final medir.

- Veremos que a probabilidade de obeter x' é 1/2
- Rodamos o algoritmo várias vezes e escolhemos o resultado mais obtido.

Dois passos básicos usados no algoritmo de Grover:

- (1) Inversão de fase.
- (2) Reflexão em torno da média.

Vamos ver mais especificamente o que os passos acima fazem:

Seja f a função que representa a propriedade de entrada (no modelo caixa preta)

Seja
$$x'$$
 a única string tal que $f(x') = 1$ (ou seja, $\forall x \in \{0,1\}^n \setminus \{x'\}, f(x) = 0$)

• (1)
$$\sum_{x} \alpha_{x} |x\rangle \implies \sum_{x \neq x'} \alpha_{x} |x\rangle - \alpha_{x'} |x'\rangle$$
.

• (1)
$$\sum_{X} \alpha_{X} | x \rangle$$
 $\implies \sum_{X \neq X'} \alpha_{X} | x \rangle - \alpha_{X'} | x' \rangle$.
• (2) $\sum_{X} \alpha_{X} | x \rangle$ $\implies \sum_{X} (2\mu - \alpha_{X}) | x \rangle$. onde $\mu = \sum_{X} \alpha_{X} / N$ é a média das amplitudes. Observe que $(2\mu - \alpha_{X}) = \mu + (\mu - \alpha_{X})$

Observe que
$$(2\mu - \alpha_x) = \mu + (\mu - \alpha_x)$$

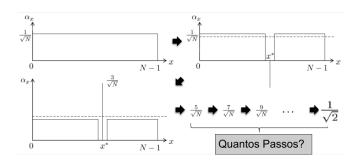
Ideia do Algoritmo

Vamos rodar os passos (1) e (2) alternadamente $O(\sqrt{N})$ vezes e no final medir.

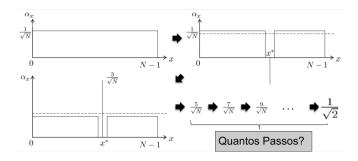
- Veremos que a probabilidade de obeter x' é 1/2
- Rodamos o algoritmo várias vezes e escolhemos o resultado mais obtido.

Observe que se rodarmos o algoritmo 100 vezes, o número esperado de vezes que obtemos x^\prime é 50 e para cada outro x o número esperado de ocorrer (mesmo uma única vez) é exponencialmente pequeno). A probabilidade de que qualquer outro x ocorra 50 vezes é desprezível.

Algoritmo de Grover: Ideia

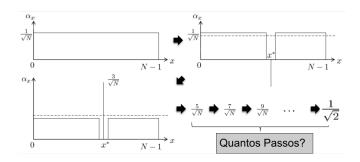


Algoritmo de Grover: Ideia

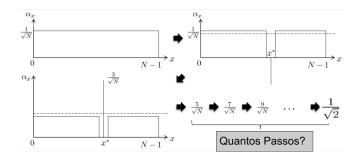


• Note que uma vez que o algoritmo atinge o ponto em que a amplitude de x' é $1/\sqrt{2}$, a probabilidade de obter x' ao medir o sistema é 1/2.

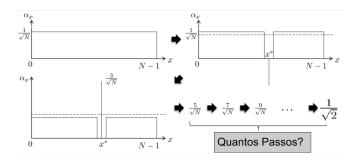
Algoritmo de Grover: Ideia



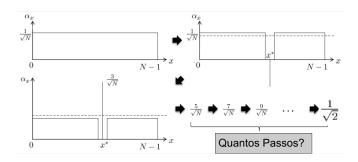
- Note que uma vez que o algoritmo atinge o ponto em que a amplitude de x' é $1/\sqrt{2}$, a probabilidade de obter x' ao medir o sistema é 1/2.
- O que precisamos analisar:



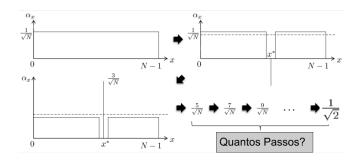
- Note que uma vez que o algoritmo atinge o ponto em que a amplitude de x' é $1/\sqrt{2}$, a probabilidade de obter x' ao medir o sistema é 1/2.
- O que precisamos analisar:
 - ullet O ganho da amplitude de x^* a cada passo (veremos a seguir)



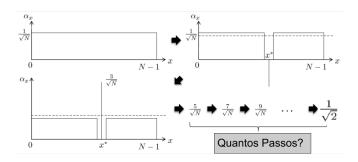
- Note que uma vez que o algoritmo atinge o ponto em que a amplitude de x' é $1/\sqrt{2}$, a probabilidade de obter x' ao medir o sistema é 1/2.
- O que precisamos analisar:
 - O ganho da amplitude de x^* a cada passo (veremos a seguir) (a figura sugere $2/\sqrt{N}$, mas na realidade é um pouco menos do que isso)



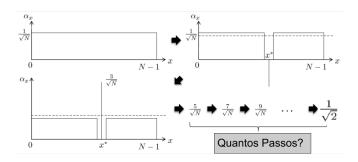
- Note que uma vez que o algoritmo atinge o ponto em que a amplitude de x' é $1/\sqrt{2}$, a probabilidade de obter x' ao medir o sistema é 1/2.
- O que precisamos analisar:
 - O ganho da amplitude de x^* a cada passo (veremos a seguir) (a figura sugere $2/\sqrt{N}$, mas na realidade é um pouco menos do que isso)
 - O número de passos (veremos a seguir)



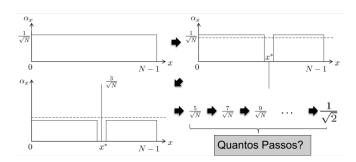
- Note que uma vez que o algoritmo atinge o ponto em que a amplitude de x' é $1/\sqrt{2}$, a probabilidade de obter x' ao medir o sistema é 1/2.
- O que precisamos analisar:
 - O ganho da amplitude de x^* a cada passo (veremos a seguir) (a figura sugere $2/\sqrt{N}$, mas na realidade é um pouco menos do que isso)
 - O número de passos (veremos a seguir) (se a figura estivesse correta, bastariam $\frac{\sqrt{N}}{2\sqrt{2}}$ passos)

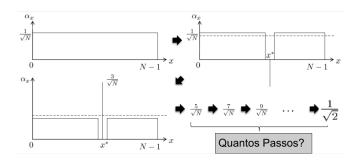


- Note que uma vez que o algoritmo atinge o ponto em que a amplitude de x' é $1/\sqrt{2}$, a probabilidade de obter x' ao medir o sistema é 1/2.
- O que precisamos analisar:
 - O ganho da amplitude de x^* a cada passo (veremos a seguir) (a figura sugere $2/\sqrt{N}$, mas na realidade é um pouco menos do que isso)
 - O número de passos (veremos a seguir) (se a figura estivesse correta, bastariam $\frac{\sqrt{N}}{2\sqrt{2}}$ passos)
 - Como fazer a inversão de fase (Fácil? Alguém sabe como?)

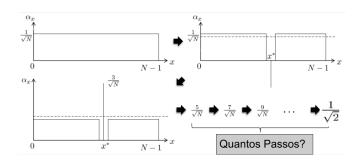


- Note que uma vez que o algoritmo atinge o ponto em que a amplitude de x' é $1/\sqrt{2}$, a probabilidade de obter x' ao medir o sistema é 1/2.
- O que precisamos analisar:
 - O ganho da amplitude de x^* a cada passo (veremos a seguir) (a figura sugere $2/\sqrt{N}$, mas na realidade é um pouco menos do que isso)
 - O número de passos (veremos a seguir) (se a figura estivesse correta, bastariam $\frac{\sqrt{N}}{2\sqrt{2}}$ passos)
 - Como fazer a inversão de fase (Fácil? Alguém sabe como?)
 - Como fazer a reflexão sobre a média (Aula que vem)



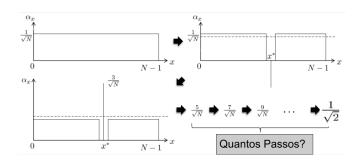


• Fazendo uma análise mais fina, a cada passo a amplitude de x' aumenta no mínimo $\sqrt{2/N}$ a cada passo. Por quê?



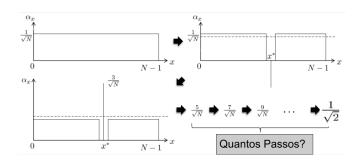
• Fazendo uma análise mais fina, a cada passo a amplitude de x' aumenta no mínimo $\sqrt{2/N}$ a cada passo. Por quê?

No pior caso α_x' já atingiu $\frac{1}{\sqrt{2}}$ e o restante das amplitudes deve estar distribuído igualmente.



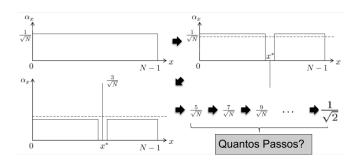
• Fazendo uma análise mais fina, a cada passo a amplitude de x' aumenta no mínimo $\sqrt{2/N}$ a cada passo. Por quê?

No pior caso α_x' já atingiu $\frac{1}{\sqrt{2}}$ e o restante das amplitudes deve estar distribuído igualmente. Portanto cada demais x vale $1/\sqrt{2(N-1)}$. Para simplificar e sem perder a validade do argumento, digamos que que cada $\alpha_x \geq 1/\sqrt{2N}$.

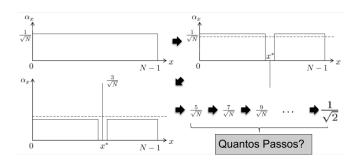


• Fazendo uma análise mais fina, a cada passo a amplitude de x' aumenta no mínimo $\sqrt{2/N}$ a cada passo. Por quê?

No pior caso α_x' já atingiu $\frac{1}{\sqrt{2}}$ e o restante das amplitudes deve estar distribuído igualmente. Portanto cada demais x vale $1/\sqrt{2(N-1)}$. Para simplificar e sem perder a validade do argumento, digamos que que cada $\alpha_x \geq 1/\sqrt{2N}$. Com isso a variação de α_x' é $\geq 2/\sqrt{2N} = \sqrt{2/N}$ a cada passo.)



- Fazendo uma análise mais fina, a cada passo a amplitude de x' aumenta no mínimo $\sqrt{2/N}$ a cada passo. Por quê?
 - No pior caso α_x' já atingiu $\frac{1}{\sqrt{2}}$ e o restante das amplitudes deve estar distribuído igualmente. Portanto cada demais x vale $1/\sqrt{2(N-1)}$. Para simplificar e sem perder a validade do argumento, digamos que que cada $\alpha_x \geq 1/\sqrt{2N}$. Com isso a variação de α_x' é $\geq 2/\sqrt{2N} = \sqrt{2/N}$ a cada passo.)
- ullet Com isso garantimos que $\mathcal{O}(\sqrt{N})$ passos é o suficiente para $lpha_{_X}'$ atinja $1/\sqrt{2}$



- Fazendo uma análise mais fina, a cada passo a amplitude de x' aumenta no mínimo $\sqrt{2/N}$ a cada passo. Por quê?
 - No pior caso α_x' já atingiu $\frac{1}{\sqrt{2}}$ e o restante das amplitudes deve estar distribuído igualmente. Portanto cada demais x vale $1/\sqrt{2(N-1)}$. Para simplificar e sem perder a validade do argumento, digamos que que cada $\alpha_x \geq 1/\sqrt{2N}$. Com isso a variação de α_x' é $\geq 2/\sqrt{2N} = \sqrt{2/N}$ a cada passo.)
- Com isso garantimos que $\mathcal{O}(\sqrt{N})$ passos é o suficiente para α_x' atinja $1/\sqrt{2}$ (pois $\frac{1}{2}\sqrt{N}$ passos vezes o incremento $\sqrt{2/N}$ é igual a $1/\sqrt{2}$.)