

teoria dos numeros

gema  
grupo de estudos  
matemáticos abundantes

milller rabin

dikson

# O que é Miller Rabin?

Um algoritmo (muito) rápido que identifica se um número (muito) grande é primo.

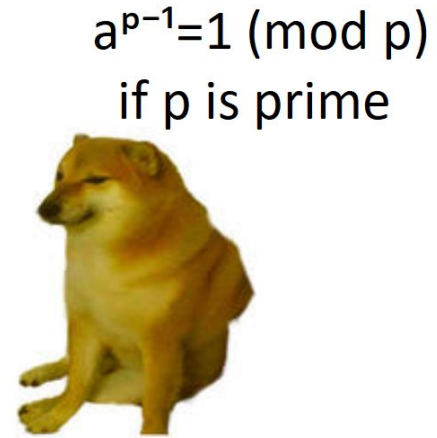
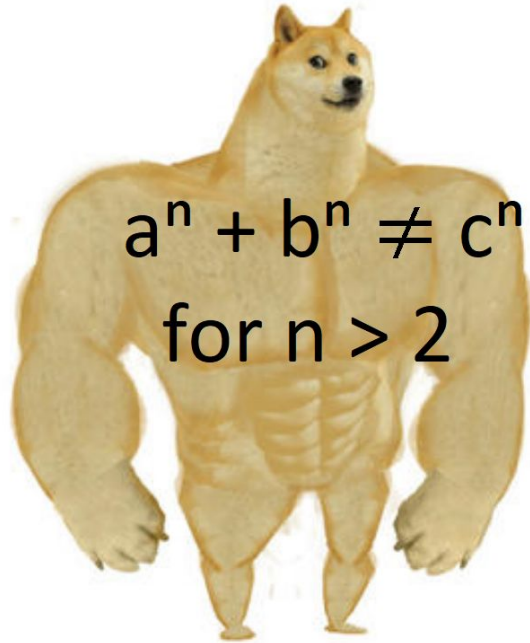
Melhor algoritmo até agora:  $O(\sqrt{n})$

## Notação

$$x \equiv y \pmod{z} \iff x \% z == y \% z$$

*(x e y possuem o mesmo resto módulo z)*

# (Pequeno) Teorema de Fermat



# (Pequeno) Teorema de Fermat

Teorema: se  $p$  é primo e  $a$  não é um múltiplo de  $p$ , então  $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$

Exemplos:

$$2^{3-1} \equiv 4 \equiv 1 \pmod{3}$$

$$4^{5-1} \equiv 256 \equiv 1 \pmod{5}$$

***Prova: #####***

$$p \text{ primo e } a \text{ coprimo} \Rightarrow a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$$

A volta é verdadeira?

Se  $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$  e  $a$  não é múltiplo de  $p$ , então  $p$  é primo?

RESPOSTA: **NÃO**  $\neg(T \wedge T_0)$

Contra-exemplo:  $a = 2$ ,  $p = 2047$

$$2^{2046} = (2^{11})^{186} = (2048)^{186}$$

$$2048 \equiv 1 \pmod{2047}$$

$$\Rightarrow 2^{2047-1} \equiv 2048^{186} \equiv 1^{186} \equiv 1 \pmod{2047}$$

$$2047 = 23 * 89$$

2047 é *pseudoprimo* na *base 2*



# Crewmate

There is 1 pseudoprime among us





Escolha de outra base?

$$2^{2046} \equiv 1 \pmod{2047}$$

$$3^{2046} \equiv 1013 \pmod{2047}$$

$$20^{2046} \equiv 622 \pmod{2047}$$

# É só testar várias bases, certo?

RESPOSTA: **NÃO**

Números de Carmichael

Ex:  $561 = 3 \cdot 7 \cdot 11$

Passam no teste de Fermat

para todas as bases coprimas



# Miller Rabin - Primeiros passos

*Lema : se  $p$  é primo e  $q^2 \equiv 1 \pmod{p}$ , então  $q \equiv \pm 1 \pmod{p}$*

*Prova :*

$$q^2 \equiv 1 \pmod{p} \iff$$

$$(q - 1)(q + 1) \equiv 0 \pmod{p} \iff$$

$$q - 1 \equiv 0 \pmod{p} \text{ ou } q + 1 \equiv 0 \pmod{p} \iff$$

$$q \equiv 1 \pmod{p} \text{ ou } q \equiv -1 \pmod{p}$$

$$\text{Assim, } q^2 \equiv 1 \pmod{p} \iff q \equiv \pm 1 \pmod{p}$$

# Descrição do algoritmo

queremos saber se um número  $n$  é primo.

$$n \text{ par} \Rightarrow \dots$$

$$n \text{ ímpar} \Rightarrow n - 1 = q \cdot 2^k, \quad q \text{ ímpar}$$

$$n - 1 = q \cdot 2^k$$

*(pelo teorema de fermat)*

$$a^{q \cdot 2^k} \equiv 1 \pmod{n}$$

*n primo e  $\gcd(a, n) = 1$*

$$a^{q \cdot 2^{k-1}} \equiv \pm 1 \pmod{n}$$

$$\Rightarrow a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$$

$$a^{q \cdot 2^{k-2}} \equiv ??? \pmod{n}$$

...

$$a^{q \cdot 2^1} \equiv ??? \pmod{n}$$

*(pelo lema anterior)*

$$a^{q \cdot 2^0} \equiv ??? \pmod{n}$$

*se n é primo :*

$$a^{q \cdot 2^t} \equiv 1 \pmod{n} \iff a^{q \cdot 2^{t-1}} \equiv \pm 1 \pmod{n}$$

# Teste de Miller Rabin:

checa se vem um -1 antes do primeiro 1 (ou já começa com um 1)

$p$  primo  $\Rightarrow p$  passa no teste de miller rabin

$p$  passa no teste de miller rabin  $\Rightarrow p$  primo?

RESPOSTA: NÃOO ಥ\_ಥ

$p$  é *fortemente pseudoprimo* na *base a*



sim, eu passo no teste de primalidade de miller rabin, como adivinhou?

No que ajuda?

# Miller Rabin >>> Fermat

⇒ Não existem “fortemente pseudoprimos de Carmichael”

Teorema: “se um número  $d$  é fortemente pseudoprimo para pelo menos  $\frac{d}{4}$  bases, então  $d$  é definitivamente primo”

⇒ Testar pra  $\frac{d}{4}$  bases é muito pior que  $O(\sqrt{d})$

⇒ Solução?



# Algoritmo Randomizado

⇒ Um número  $d$  só pode ser fortemente pseudoprimo com  $\frac{d}{4}$  bases

⇒ Qual a chance de darmos azar e pegarmos uma dessas bases?  $\frac{1}{4}$

⇒ E se tentarmos com  $k$  bases, de forma aleatória?  $\left(\frac{1}{4}\right)^k = \frac{1}{4^k}$

⇒ Com  $k = 40$ , a chance do computador ser atingido por um raio cósmico e errar o resultado<sup>[1]</sup> é maior do que a chance do miller rabin em si falhar

[1] <http://stackoverflow.com/questions/6325576/how-many-iterations-of-rabin-miller-should-i-use-for-cryptographic-safe-primes>

# Complexidade

Em Python, consegue dizer se um número de 1024 bits é primo (usado em RSA)

Complexidade em C++:

$$O(k \cdot \log(n)) \text{ se } n < 2 \cdot 10^9$$
$$O(k \cdot \log^2(n)) \text{ se } n > 2 \cdot 10^9$$

# Em breve, nos cinemas...

⇒ Se um número é composto, como eu fatoro ele?

⇒ RESPOSTA: Pollard - Rho, Curvas Elípticas, GNFS...

# Trivia

⇒ Se alguém descobrir um jeito rápido de fatorar um número composto, a criptografia RSA seria completamente quebrada

⇒ `factor` no ubuntu (<2<sup>127</sup>)

```
dikson@Notebookson:~$ factor 42
42: 2 3 7
dikson@Notebookson:~$ factor 123456789012345678907
123456789012345678907: 191 34759 18595777298003
dikson@Notebookson:~$
```

⇒ Inverso de um primo:

$$a^{p-1} \equiv a \cdot a^{p-2} \equiv 1 \Rightarrow a^{p-2} \text{ é o inverso de } a \text{ mod } p$$

Dúvidas?

