

# TALLER PROGCOMP: TRACK MATEMÁTICA

## NÚMEROS PRIMOS

**Gabriel Carmona Tabja**

Universidad Técnica Federico Santa María,  
Università di Pisa

April 8, 2024

## Part I

# CRIBA DE ERATOSTHENES

# CRIBA DE ERATOSTHENES

## Problema

Dado un número entero  $n$ , encontrar todos los números primos entre  $[1, n]$ .

# CRIBA DE ERATOSTHENES

## Problema

Dado un número entero  $n$ , encontrar todos los números primos entre  $[1, n]$ .

¿Cómo encontrarlos de manera eficiente?

## ALGORITMO

2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
---	---	---	---	---	---	---	---	----	----	----	----	----	----	----

## ALGORITMO

2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16

# ALGORITMO

2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16

# ALGORITMO

2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16



# ALGORITMO

2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16

# ALGORITMO

2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16

# ALGORITMO

2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16

## CÓDIGO

```
1  vector< bool > criba(int n) {
2      vector< bool > is_prime(n+1, true);
3      is_prime[0] = is_prime[1] = false;
4      for (int i = 2; i <= n; i++) {
5          if (is_prime[i] && (long long)i * i <= n) {
6              for (int j = i * i; j <= n; j += i)
7                  is_prime[j] = false;
8          }
9      }
10     return is_prime;
11 }
```

## CÓDIGO

```
1  vector< bool > criba(int n) {  
2      vector< bool > is_prime(n+1, true);  
3      is_prime[0] = is_prime[1] = false;  
4      for (int i = 2; i <= n; i++) {  
5          if (is_prime[i] && (long long)i * i <= n) {  
6              for (int j = i * i; j <= n; j += i)  
7                  is_prime[j] = false;  
8          }  
9      }  
10     return is_prime;  
11 }
```

¿Cuál es la complejidad?

## CÓDIGO

```
1  vector< bool > criba(int n) {
2      vector< bool > is_prime(n+1, true);
3      is_prime[0] = is_prime[1] = false;
4      for (int i = 2; i <= n; i++) {
5          if (is_prime[i] && (long long)i * i <= n) {
6              for (int j = i * i; j <= n; j += i)
7                  is_prime[j] = false;
8          }
9      }
10     return is_prime;
11 }
```

¿Cuál es la complejidad?  $O(n \log \log n)$

## UN POCO DE ANÁLISIS

¿Se podrá mejorar? Mmmm...

## UN POCO DE ANÁLISIS

¿Se podrá mejorar? Mmmm...

Se itera de todos los números de 2 hasta  $n$ , pero ¿es realmente necesario?



## UN POCO DE ANÁLISIS

¿Se podrá mejorar? Mmmm...

Se itera de todos los números de 2 hasta  $n$ , pero ¿es realmente necesario? No!

## UN POCO DE ANÁLISIS

¿Se podrá mejorar? Mmmm...

Se itera de todos los números de 2 hasta  $n$ , pero ¿es realmente necesario? No!

Solo es necesario chechar todos lo números que no sobrepasen la raiz. :o

```
1 vector< bool > criba(int n) {  
2     vector< bool > is_prime(n+1, true);  
3     is_prime[0] = is_prime[1] = false;  
4     for (int i = 2; i * i <= n; i++) {  
5         if (is_prime[i] && (long long)i * i <= n) {  
6             for (int j = i * i; j <= n; j += i)  
7                 is_prime[j] = false;  
8         }  
9     }  
10    return is_prime;  
11 }
```

¿Cuál es la nueva complejidad?

## UN POCO DE ANÁLISIS

¿Se podrá mejorar? Mmmm...

Se itera de todos los números de 2 hasta  $n$ , pero ¿es realmente necesario? No!

Solo es necesario chechar todos lo números que no sobrepasen la raíz. :o

```
1  vector< bool > criba(int n) {  
2      vector< bool > is_prime(n+1, true);  
3      is_prime[0] = is_prime[1] = false;  
4      for (int i = 2; i * i <= n; i++) {  
5          if (is_prime[i] && (long long)i * i <= n) {  
6              for (int j = i * i; j <= n; j += i)  
7                  is_prime[j] = false;  
8          }  
9      }  
10     return is_prime;  
11 }
```

¿Cuál es la nueva complejidad?  $O(n \log \log \sqrt{n})$

## Part II

### PRIMALITY TESTS

# PRIMO O NO PRIMO

## Problema

Dado un entero  $n$ , queremos saber si ese número es primo o no.

## Ejemplo

- ▶  $n = 123$  no es primo
- ▶  $n = 5$  es primo

## PRIMERA IDEA

Podríamos pasar por todos los números de 1 a  $n$  y ver si alguno lo divide.

```
1 bool is_prime(int n) {  
2     for (int d = 2; d <= n; d++) {  
3         if(n % d == 0)  
4             return false;  
5     }  
6     return n >= 2;  
7 }
```

¿Cuál es la complejidad?

## PRIMERA IDEA

Podríamos pasar por todos los números de 1 a  $n$  y ver si alguno lo divide.

```
1 bool is_prime(int n) {  
2     for (int d = 2; d <= n; d++) {  
3         if(n % d == 0)  
4             return false;  
5     }  
6     return n >= 2;  
7 }
```

¿Cuál es la complejidad?  $O(n)$

¿Será eficiente?

## PRIMERA IDEA

Podríamos pasar por todos los números de 1 a  $n$  y ver si alguno lo divide.

```
1 bool is_prime(int n) {  
2     for (int d = 2; d <= n; d++) {  
3         if(n % d == 0)  
4             return false;  
5     }  
6     return n >= 2;  
7 }
```

¿Cuál es la complejidad?  $O(n)$

¿Será eficiente?

Bueno, si:

- ▶  $n = 10^5$ , no es terrible.
- ▶  $n = 10^{16}$ , estamos perdidos.



## UNA MEJORA

### Pregunta

¿Será necesario pasar por todos los números de 1 a  $n$ ?

## UNA MEJORA

### Pregunta

¿Será necesario pasar por todos los números de 1 a  $n$ ?

En efecto, no es necesario :o.

### Optimización

Digamos que  $d$  divide a  $n$ . Entonces, existe  $\frac{n}{d}$ .

► Si  $d \leq \sqrt{n} \Rightarrow \frac{n}{d} \geq \sqrt{n}$

► Si  $d \geq \sqrt{n} \Rightarrow \frac{n}{d} \leq \sqrt{n}$

Entonces, si encontramos un divisor menor a  $\sqrt{n}$ , si o si existe un divisor mayor a  $\sqrt{n}$ .

Por lo tanto basta con ver los números hasta la raíz de  $n$ !

# UNA MEJORA

## Pregunta

¿Será necesario pasar por todos los números de 1 a  $n$ ?

En efecto, no es necesario :o.

## Optimización

Digamos que  $d$  divide a  $n$ . Entonces, existe  $\frac{n}{d}$ .

► Si  $d \leq \sqrt{n} \Rightarrow \frac{n}{d} \geq \sqrt{n}$

► Si  $d \geq \sqrt{n} \Rightarrow \frac{n}{d} \leq \sqrt{n}$

Entonces, si encontramos un divisor menor a  $\sqrt{n}$ , si o si existe un divisor mayor a  $\sqrt{n}$ .

Por lo tanto basta con ver los números hasta la raíz de  $n$ !

```
1 bool is_prime(int x) {  
2     for (int d = 2; d * d <= x; d++) {  
3         if (x % d == 0)  
4             return false;  
5     }  
6     return x >= 2;  
7 }
```

Complejidad:  $O(\sqrt{n})$

## Part III

### FACTORIZACIÓN PRIMA

# FACTORIZACIÓN PRIMA

## Problema

Dado un entero  $n$  que no es primo, quiero factorizarlo en factores primos.

## Ejemplo

$$n = 18 \Rightarrow n = 2^1 \cdot 3^2$$

## FACTORIZACIÓN PRIMA

### Problema

Dado un entero  $n$  que no es primo, quiero factorizarlo en factores primos.

### Ejemplo

$$n = 18 \Rightarrow n = 2^1 \cdot 3^2$$

¿Cuál es el rango que deberíamos buscar?

# FACTORIZACIÓN PRIMA

## Problema

Dado un entero  $n$  que no es primo, quiero factorizarlo en factores primos.

## Ejemplo

$$n = 18 \Rightarrow n = 2^1 \cdot 3^2$$

¿Cuál es el rango que deberíamos buscar? Gracias a lo que vimos antes el rango será  $[2, \sqrt{n}]$ !

## IDEA INICIAL

```
1 vector<long long> fact_prima(long long n) {  
2     vector<long long> factorization;  
3     for (long long d = 2; d * d <= n; d++) {  
4         while (n % d == 0) {  
5             factorization.push_back(d);  
6             n /= d;  
7         }  
8     }  
9     if (n > 1)  
10         factorization.push_back(n);  
11     return factorization;  
12 }
```



## PEQUEÑA OPTIMIZACIÓN

Sabemos que la mitad de los números son pares. ¿Podremos hacer algo con eso?

## PEQUEÑA OPTIMIZACIÓN

Sabemos que la mitad de los números son pares. ¿Podremos hacer algo con eso? Sí!

```
1  vector<long long> fact_prima(long long n) {  
2      vector<long long> factorization;  
3      while (n % 2 == 0) {  
4          factorization.push_back(2);  
5          n /= 2;  
6      }  
7      for (long long d = 3; d * d <= n; d += 2) {  
8          while (n % d == 0) {  
9              factorization.push_back(d);  
10             n /= d;  
11         }  
12     }  
13     if (n > 1)  
14         factorization.push_back(n);  
15     return factorization;  
16 }
```

## PERO SON PRIMOS...

Si queremos hacer la factorización prima, ¿por qué pasamos por todos los enteros? ¿Tendremos una forma de tener los primos que podrían haber entre 1 y  $n$ ?

## PERO SON PRIMOS...

Si queremos hacer la factorización prima, ¿por qué pasamos por todos los enteros? ¿Tendremos una forma de tener los primos que podrían haber entre 1 y  $n$ ? Sí! La criba! Pero debemos tenerlos precomputados para que valga la pena.

```
1  vector<long long> fact_prima(long long n) {
2      vector<long long> factorization;
3      for (long long d : primes) {
4          if (d * d > n)
5              break;
6          while (n % d == 0) {
7              factorization.push_back(d);
8              n /= d;
9          }
10     }
11     if (n > 1)
12         factorization.push_back(n);
13     return factorization;
14 }
```

## REFERENCES I