

# Introducción a la Programación Competetiva

## Competitive Programming for Newbies

Matias Ramos

Universidad Tecnológica Nacional - Facultad Regional Santa Fe

Training Camp 2024



# Gracias Sponsors!

Organizador



Universidad  
Nacional  
de Rosario

Facultad de  
Ciencias Exactas,  
Ingeniería y Agrimensura



Diamond



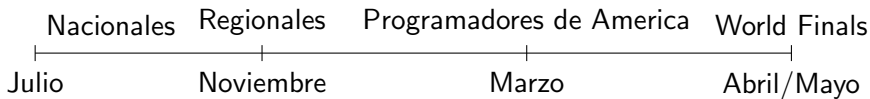
Gold



- 1 El Camino de ICPC
- 2 Juez Online - Codeforces
- 3 Análisis de Complejidad
- 4 Entrada y Salida
- 5 Estructuras fundamentales
- 6 Funciones clave (C++)
- 7 Overflow

- 1 El Camino de ICPC
- 2 Juez Online - Codeforces
- 3 Análisis de Complejidad
- 4 Entrada y Salida
- 5 Estructuras fundamentales
- 6 Funciones clave (C++)
- 7 Overflow

# El Camino de ICPC



- 3 personas
- 1 PC
- 10-14 problemas
- 5 horas

- 1 El Camino de ICPC
- 2 Juez Online - Codeforces
- 3 Análisis de Complejidad
- 4 Entrada y Salida
- 5 Estructuras fundamentales
- 6 Funciones clave (C++)
- 7 Overflow



- Juez online ruso.
- Funciona como test de caja negra, obtenemos una respuesta casi instantanea.
- Tiene rondas casi semanales, sistema de rating para usuarios similar al ELO.
- Usaremos este juez para todas las simulaciones.

Veamos algunos submits míos para conocer algunas respuestas.





- 1 El Camino de ICPC
- 2 Juez Online - Codeforces
- 3 Análisis de Complejidad**
- 4 Entrada y Salida
- 5 Estructuras fundamentales
- 6 Funciones clave (C++)
- 7 Overflow

¿Cuántas operaciones “entran en tiempo”?

- Hasta  $10^7$  : ¡Todo OK!
- Entre  $10^7$  y hasta  $10^9$ : “Tierra incógnita”. Puede cambiar mucho según el costo de las operaciones.
- Más de  $10^9$ : Casi con certeza total será demasiado lento.

Lo anterior asume:

- Hardware no extremadamente viejo.
- Límites de tiempo del orden de “segundos” (ni minutos, ni milésimas).

- La complejidad del tiempo de un algoritmo se anota como  $O(\dots)$
- Los tres puntos pueden ser una función.
- La variable  $n$  normalmente se refiere al tamaño del input.

# Algunos ejemplos

```
for (int i = 1; i <= n; i++) {  
    //codigo  
}
```

$O(n)$

```
for (int i = 1; i <= n; i++) {  
    for (int j = 1; j <= n; j++) {  
        //codigo  
    }  
}
```

$O(n^2)$

input size	required time complexity
$n \leq 10$	$O(n!)$
$n \leq 20$	$O(2^n)$
$n \leq 500$	$O(n^3)$
$n \leq 5000$	$O(n^2)$
$n \leq 10^6$	$O(n \log n)$ or $O(n)$
$n$ is large	$O(1)$ or $O(\log n)$

- 1 El Camino de ICPC
- 2 Juez Online - Codeforces
- 3 Análisis de Complejidad
- 4 Entrada y Salida**
- 5 Estructuras fundamentales
- 6 Funciones clave (C++)
- 7 Overflow

# ¿Por qué conviene hacer eficiente la E/S?

- En problemas de complejidad lineal o similar, las operaciones de E/S pueden insumir un porcentaje importante del tiempo total de ejecución, que es lo que se mide en la mayoría de las competencias.

# ¿Por qué conviene hacer eficiente la E/S?

- En problemas de complejidad lineal o similar, las operaciones de E/S pueden insumir un porcentaje importante del tiempo total de ejecución, que es lo que se mide en la mayoría de las competencias.
- Aún si los tiempos elegidos por el jurado son generosos, y es posible con una solución esperada resolver el problema aún con mecanismos de E/S ineficientes, usar formas eficientes de hacer E/S nos permitirá siempre “zafar” con programas más lentos que si no lo hiciéramos así.



# ¿Por qué conviene hacer eficiente la E/S?

- En problemas de complejidad lineal o similar, las operaciones de E/S pueden insumir un porcentaje importante del tiempo total de ejecución, que es lo que se mide en la mayoría de las competencias.
- Aún si los tiempos elegidos por el jurado son generosos, y es posible con una solución esperada resolver el problema aún con mecanismos de E/S ineficientes, usar formas eficientes de hacer E/S nos permitirá siempre “zafar” con programas más lentos que si no lo hiciéramos así.
- Existen diferencias muy simples y pequeñas en la forma de realizar E/S en los programas, que generan grandes diferencias en el tiempo total insumido por estas operaciones. Conocer estas diferencias es entonces obtener un beneficio relevante con muy poco esfuerzo.

# Funciones printf y scanf

- En C plano, la forma de E/S más utilizada son las funciones printf y scanf. Estas funciones son eficientes, y es la forma recomendada de realizar entrada salida en este lenguaje.
- Ejemplo:

```
#include <stdio.h>
int main() {
    int x,y;
    scanf("%d%d", &x, &y);
    printf("%d\n", x+y);
}
```

# Funciones printf y scanf

- En C++, las mismas funciones scanf y printf siguen disponibles, y siguen siendo una opción eficiente para aquellos que estén acostumbrados o gusten de usarlas.
- Ejemplo:

```
#include <cstdio>
using namespace std;
int main() {
    int x,y;
    scanf("%d%d", &x, &y);
    printf("%d\n", x+y);
}
```

# Streams cin y cout

- La forma elegante de hacer E/S en C++ es mediante los streams cin y cout (Y análogos objetos fstream si hubiera que manipular archivos específicos en alguna competencia).
- Ejemplo:

```
#include <cstdio>
using namespace std;
int main() {
    int x,y;
    cin >> x >> y;
    cout << x+y << endl;
}
```

# Por defecto en casos usuales, cin y cout son lentos

- La eficiencia relativa de cin y cout vs scanf y printf dependerá del compilador y arquitectura en cuestión.
- Dicho esto, en la mayoría de los compiladores y sistemas usuales utilizados en competencia, cin y cout son por defecto mucho más lentos que scanf y printf.
- Veremos algunos trucos para que cin y cout funcionen más rápido. Con ellos, en algunos sistemas comunes funcionan más rápido que printf y scanf, pero la diferencia es muy pequeña.
- En otras palabras, aplicando los trucos que veremos a continuación, da igual usar cin y cout o printf y scanf, ambas son eficientes.

# Primera observación: endl

- El valor “endl” no es solo un fin de línea, sino que además ordena que se realice un flush del buffer.
- De esta forma, imprimir muchas líneas cortas (un solo entero, un solo valor Y/N, etc) realiza muchas llamadas a escribir directamente al sistema operativo, para escribir unos poquitos bytes en cada una.
- Solución: utilizar `\n` en su lugar. Esto es un sencillo caracter de fin de línea, que no ejecuta un flush del buffer.

- Ejemplo:

```
#include <cstdio>
using namespace std;
int main() {
    int x,y;
    cin >> x >> y;
    cout << x+y << "\n";
}
```

## Segunda observación: sincronización con stdio

- Por defecto, `cin` y `cout` están sincronizados con todas las funciones de `stdio` (notablemente, `scanf` y `printf`). Esto significa que si usamos ambos métodos, las cosas se leen y escriben en el orden correcto.
- En varios de los compiladores usuales esto vuelve a `cin/cout` mucho más lentos, y si solamente usamos `cin` y `cout` pero nunca `scanf` y `printf`, no lo necesitamos.
- Solución: utilizar `ios::sync_with_stdio(false)` al iniciar el programa, para desactivar esta sincronización. Notar que si hacemos esto, ya no podemos usar `printf` ni `scanf` (ni ninguna función de `stdio`) sin tener resultados imprevisibles.
- Desactivar la sincronización también puede tener efectos al utilizar más de un thread. Esto no nos importa en ICPC.

## Segunda observación: sincronización (ejemplo)

Esta optimización tiene efectos muy notorios, típicamente reduce el tiempo de ejecución a la mitad en varios jueces online comunes.

Ejemplo:

```
#include <cstdio>
using namespace std;
int main() {
    ios::sync_with_stdio(false);
    int x,y;
    cin >> x >> y;
    cout << x+y << "\n";
}
```



## Tercera observación: dependencia entre cin y cout

- Por defecto, cin está atado a cout, lo cual significa que siempre antes de leer de cin, se fuerza un flush de cout. Esto hace que programas interactivos funcionen como se espera.
- Cuando solo se hacen unas pocas escrituras con el resultado al final de toda la ejecución, esto no tiene un efecto tan grande.
- Si por cada línea que leemos escribimos una en la salida, este comportamiento fuerza un flush en cada línea, como hacía endl.
- Solución: utilizar `cin.tie(nullptr)` al iniciar el programa, para desactivar esta dependencia. Notar que si hacemos esto, tendremos que realizar flush de cout manualmente si queremos un programa interactivo.

## Tercera observación: dependencia (ejemplo)

```
#include <cstdio>
using namespace std;
int main() {
    ios::sync_with_stdio(false);
    cin.tie(nullptr);
    int x,y;
    cin >> x >> y;
    cout << x+y << "\n";
}
```

# Ejemplo final con las 3 técnicas

- Eliminar sincronización con stdio
- Eliminar dependencia entre cin y cout
- No utilizar endl

```
#include <cstdio>
using namespace std;
int main() {
    ios::sync_with_stdio(false);
    cin.tie(nullptr);
    int x,y;
    cin >> x >> y;
    cout << x+y << "\n";
}
```

- 1 El Camino de ICPC
- 2 Juez Online - Codeforces
- 3 Análisis de Complejidad
- 4 Entrada y Salida
- 5 Estructuras fundamentales**
- 6 Funciones clave (C++)
- 7 Overflow

- `vector<int>` en C++, con `push_back` y `pop_back`
- `ArrayList<Integer>` en Java, con `.add` y `.remove(list.size()-1)`
- `list` en Python (listas usuales como `[1,2,3]`), con `.append` y `.pop`
- acceso con `lista[i]` o `lista.get(i)`
- Sirven como pila
- Las operaciones anteriores son  $O(1)$  (amortizado)

- `queue<int>` en C++, con `push`, `front` y `pop`
- `ArrayDeque<Integer>` en Java, con `.add`, `.getFirst` y `.remove`
- `collections.deque` en Python, con `.append`, `deque[0]` y `.popleft`
- Sirven como cola
- Las operaciones anteriores son  $O(1)$  (amortizado)

- `deque<int>` en C++, con `push_front`, `push_back`, `pop_front` y `pop_back`
- `ArrayDeque<Integer>` en Java, con `.addFirst`, `.addLast`, `.removeFirst` y `.removeLast`
- `collections.deque` en Python, con `.appendleft`, `.append`, `.popleft` y `.pop`
- acceso con `lista[i]` (no se puede en java!!)
- Sirven como cola de dos puntas
- Las operaciones anteriores son  $O(1)$  (amortizado)

- `unordered_set<int>` en C++
- `HashSet<Integer>` en Java
- `set` en Python
- Permiten insertar, borrar y consultar pertenencia en  $O(1)$



# HashMap

- `unordered_map<int,int>` en C++
- `HashMap<Integer,Integer>` en Java
- `dict` en Python
- Permiten insertar, borrar y consultar pertenencia en  $O(1)$
- Son casi iguales a los `HashSet`, pero guardan un valor asociado a cada elemento

- `set<int>` en C++
- `TreeSet<Integer>` en Java (googlear docs de `NavigableSet`)
- En Python no hay. ¡Ojo!  
`collections.OrderedDict` es otra cosa (`LinkedHashMap` de Java)
- Permiten insertar, borrar, consultar pertenencia y hacer `s.lower_bound` o `s.upper_bound` en  $O(\lg N)$

- `map<int,int>` en C++
- `TreeMap<Integer,Integer>` en Java (googlear docs de `NavigableMap`)
- No confundir “`collections.OrderedDict`” (que no es..)
- Permiten insertar, borrar, consultar pertenencia y hacer `m.lower_bound` o `m.upper_bound` en  $O(\lg N)$
- Son casi iguales a los `TreeSet`, pero guardan un valor asociado a cada elemento

- 1 El Camino de ICPC
- 2 Juez Online - Codeforces
- 3 Análisis de Complejidad
- 4 Entrada y Salida
- 5 Estructuras fundamentales
- 6 Funciones clave (C++)
- 7 Overflow

# Funciones clave (C++)

- `sort (algorithm) [begin, end]`
- `lower_bound` , `upper_bound`, `equal_range (algorithm) [begin, end, val]`. ¡¡NO USAR CON SET Y MAP!!
- `find (algorithm) [begin, end, val]`
- `max_element`, `min_element (algorithm) [begin, end]`

- 1 El Camino de ICPC
- 2 Juez Online - Codeforces
- 3 Análisis de Complejidad
- 4 Entrada y Salida
- 5 Estructuras fundamentales
- 6 Funciones clave (C++)
- 7 Overflow

- Si uno no presta atención, es extremadamente común tener errores por culpa del overflow de enteros.
- Es importante acostumbrarse a siempre revisar las cotas de todas las entradas, y calcular los posibles valores máximos de los números que maneja el programa. Suele ser multiplicar cotas de la entrada.
- Ante la duda preferir tipos de 64 bits (long long en C++, long en Java) a tipos de 32 bits (int).
- Ojo con  
`long long mask = 1 << 33;`  
que está mal. Debería ser  
`long long mask = 1LL << 33;`
- int: hasta  $2^{31} - 1 = 2.147.483.647$ . Algo más de dos mil millones.
- long long: hasta  $2^{63} - 1$ . Más de  $10^{18}$ , pero menos que  $10^{19}$ .

Pueden consultarme durante esta semana, o me pueden enviar un mail a:

- [mramos@frsf.utn.edu.ar](mailto:mramos@frsf.utn.edu.ar)