# Cartilla de código piola

## UTN FRSF - El Rejunte

2016

Índice	7.1.1. GCD Extendido (Extended Euclid)
1. C/C++ 1.1. Typedefs	7.2.1. Criba de Eratóstenes
1.2. Macros	9. Flow
1.3.2. printf Format Strings	8 10.Juegos
2. Template del Rejunte	4
3. Constantes y Tablas 3.1. Constantes	<b>4</b> 4
4. Estructuras de datos 4.1. Disjoint Sets	
5. Strings	7
6. Geometría	7
7. Matemática 7.1. GCD & LCM	7 

 $\frac{\text{UTN FRSF - El Rejunte}}{1. \quad C/C++}$  $1 \quad C/C++$ 

## $\overline{\mathrm{C/C}}$

## Typedefs

```
typedef long long 11;
typedef long double ld;
typedef pair<int, int> pii;
typedef vector<pii> vpii;
typedef vector<int> vi;
typedef vector<vi> vvi;
```

#### 1.2. Macros

```
//buffers
   #define MEMZ(mem) memset(mem, 0, sizeof mem) // memset => <cstring / string.</pre>
      h >
  #define MEMX(mem, x) memset(mem, (x), sizeof mem)
   //loops
  #define forall(i,a,b) for(int (i)=(a);(i)<(b);++(i))
  #define foreach(i,v) for(typeof((v).begin()) (i) = (v).begin(); (i) != (v).
      end(); ++(i))
   //map/pairs
  #define mp make_pair
11 #define fi first
12 #define se second
   //vector
15 #define pb push_back
16
   //queries
18 #define in(a,v) ((v).find((a))!=(v).end()) // <algorithm>
```

## 1.3. I/O

#### 1.3.1. scanf Format Strings

%[\*][width][length]specifier

spec
------

Continuación			
spec	Tipo	Descripción	
i int		Dígitos dec. [0-9], oct. (0) [0-7], hexa	
_		(0x 0X) [0-9a-fA-F]. Con signo.	
d, u	int,	Dígitos dec. [+-0-9].	
,	unsigned		
0	unsigned	Dígitos oct. [+-0-7].	
X	unsigned		
f, e, g	float.	Dígitos dec. c/punto flotante [+0-9]. Prefijo	
		0x, 0X y sufijo e, E opcionales.	
С,	char,	Siguiente carácter. Lee width chars y los almacena	
[width]c	char*	contiguamente. No agrega \0.	
S	char*	Secuencia de chars hasta primer espacio. Agrega \0.	
р	void*	Secuencia de chars que representa un puntero.	
[chars]	Scanset,	Caracteres especificados entre corchetes. ] debe ser	
[CHars]	char*	primero en la lista, – primero o último. Agrega \0	
[^_h_h]	!Scanset	' Caracteres no especificados entre corchetes.	
[^chars]	char*	Caracteres no especimentos entre corenetes.	
n	int	No consume entrada. Almacena el número de chars	
	TIIC	leídos hasta el momento.	
90		% % consume un %	

sub- specifier	Descripción
*	Indica que se leerá el dato pero se ignorará. No necesita argumento.
width	Cantidad máxima de caracteres a leer.
lenght	Uno de hh, h, l, ll, j, z, t, L. Ver tabla siguiente.

length	d i	иох
(none)	int*	unsigned int*
hh	signed char*	unsigned char*
h	short int*	unsigned short int*
1	long int*	unsigned long int*
11	long long int*	unsigned long long
11	Tong tong the	int*

Continuación		
length d i		иох
j	intmax_t*	uintmax_t*
Z	size_t*	size_t*
t	ptrdiff_t*	ptrdiff_t*
L		

length	fega	c s [ ] [^]	p	n
(none)	float*	char*	void**	int*
hh				signed char*
h				short int*
1	double*	wchar_t*		long int*
11				long long int*
j				intmax_t*
Z				size_t*
t				ptrdiff_t*
T,	long			
	double*			

## 1.3.2. printf Format Strings

%[flags][width][.precision][length]specifier

specifier	Descripción	Ejemplo
d or i	Entero decimal con signo	392
u	Entero decimal sin signo	7235
0	Entero octal sin signo	610
X	Entero hexadecimal sin signo	7fa
X	Entero hexadecimal sin signo (mayúsculas)	7FA
f	Decimal punto flotante (minúsculas)	392.65
F	Decimal punto flotante (mayúsculas)	392.65
е	Notación científica (mantisa/exponente), (minúsculas)	3.9265e+2
E	Notación científica (mantisa/exponente), (mayúsculas)	3.9265E+2
g	Utilizar la representaciíon más corta: %e ó %f	392.65
G	Utilizar la representaciíon más corta: %E ó %F	392.65

	Continuación	
specifier	Descripción	Ejemplo
a	Hexadecimal punto flotante (minúsculas)	-0xc.90fep-2
A	Hexadecimal punto flotante (mayúsculas)	-0XC.90FEP-2
С	Caracter	a
S	String de caracteres	sample
р	Dirección de puntero	b8000000
	No imprime nada. El argumento debe ser int*,	
n	almacena el número de caracteres imprimidos	
	hasta el momento.	
૾	Un % seguido de otro % imprime un solo %	%

flag	Descripción
_ Justificación a la izquierda dentro del campo width (ver	
	width sub-specifier).
+	Forza a preceder el resultado de texttt+ o texttt
(ospagio)	Si no se va a escribir un signo, se inserta un espacio antes del
(espacio)	valor.
#	Usado con o, x, X specifiers el valor es precedido por 0, 0x,
π	0X respectivamente para valores distintos de 0.
0	Rellena el número con texttt0 a la izquierda en lugar de
U	espacios cuando se especifica width.

width	Descripción
	Número mínimo de caracteres a imprimir. Si el valor es menor
(número)	que número, el resultado es rellando con espacios. Si el valor es
	mayor, no es truncado.
	No se especifica width, pero se agrega un argumento entero
*	precediendo al argumento a ser formateado. Ej.
	printf("%*d\n", 3, 2); $\Rightarrow$ " 5".

precision	Descripción
	Para d, i, o, u, x, X: número mínimo de dígitos a
	imprimir. Si el valor es más chico que número se rellena con 0.
(	Para a, A, e, E, f, F: número de dígitos a imprimir
.(número)	después de la coma (default 6).
	Para q, G: Número máximo de cifras significativas a imprimir.
	Para s: Número máximo de caracteres a imprimir. Trunca.
No se especifica precision pero se agrega un argumento	
• ^	entero precediendo al argumento a ser formateado.

length	d i	u o x X	
(none)	int	unsigned int	
hh	signed char	unsigned char	
h	short int	unsigned short int	
1	long int	unsigned long int	
11	long long int	unsigned long long int	
j	intmax_t	uintmax_t	
Z	size_t	size_t	
t	ptrdiff_t	ptrdiff_t	
$\mathbf{L}$			

length	fFeEgGa A	c	S	p	n
(none)	double	int	char*	void*	int*
hh					signed char*
h					short int*
1		wint_t	wchar_t*		long int*
11					long long int*
j					intmax_t*
Z					size_t*
t					ptrdiff_t*
L	long double				

#### 1.3.3. Fast C++ Input

```
ios_base::sync_with_stdio(false); cin.tie(NULL);
```

## 2. Template del Rejunte

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;

#define sqr(a) ((a)*(a))
#define RAND(a,b) ((a)+rand()%((b)-(a)+1))
#define rsz resize
#define forr(i,a,b) for(int i=(a);i<(b);i++)
#define forn(i,n) forr(i,0,n)
#define dforn(i,n) for(int i=n-1;i>=0;i--)
#define forall(it,v) for(auto it=v.begin();it!=v.end();it++)
#define pb push back
```

```
12 #define mp make_pair
13 #define lb lower bound
14 #define ub upper_bound
15 #define fst first
16 #define snd second
17 #define INF 1000000000
19 typedef long long 11;
20 typedef pair<int, int> ii;
21 typedef vector<int> vi;
22 typedef vector<ii> vii;
24 #define max(a,b) ((a)>(b)?(a):(b));
25 #define min(a,b) ((a)<(b)?(a):(b));
27 int main()
28 {
29
       freopen("input", "r", stdin);
       //freopen("output", "w", stdout);
32
       return 0;
33 }
```

## 3. Constantes y Tablas

#### 3.1. Constantes

```
#define INF 1000000000 // 1 billon, entra en int
#define EPS 1e-12
#define PI 3.1415926535897932384626
```

#### 4. Estructuras de datos

#### 4.1. Disjoint Sets

#### 4.1.1. Union Find (OOP)

Utiliza: <vector>

**Notas:** Rangos [i,j] (0 based). No recomendable si se tienen que crear y destruir muchos objetos. Probar funcionamiento en casos límites.

```
class UnionFind
```

4 ESTRUCTURAS DE DATOS

```
private:
    vector<int> p, rank, setSize;
    int numSets;
  public:
    UnionFind(int N)
     setSize.assign(N, 1);
     numSets = N;
     rank.assign(N, 0);
      p.assign(N, 0);
     for (int i = 0; i < N; i++) p[i] = i;</pre>
    int findSet(int i) { return (p[i] == i) ? i : (p[i] = findSet(p[i])); }
15
    bool isSameSet(int i, int j) { return findSet(i) == findSet(j); }
    void unionSet(int i, int j)
18
19
      int x = findSet(i), y = findSet(j);
20
      if (!(x==y))
21
        numSets--;
        if (rank[x] > rank[y])
23
24
25
         p[y] = x;
          setSize[x] += setSize[y];
26
28
        else
29
30
          p[x] = y;
          setSize[y] += setSize[x];
          if (rank[x] == rank[y]) rank[y]++;
33
34
35
    int numDisjointSets() { return numSets; }
    int sizeOfSet(int i) { return setSize[findSet(i)]; }
37
38
```

#### 4.1.2. Union Find (C Style/Static)

Utiliza: <cstring>

Notas: Rangos [i, j] (0 based). En init (n), n ≤ MAXN

```
#define MAXN ...
int p[MAXN], rank[MAXN], setSize[MAXN], numSets;

inline void init(int n)
{
   memset(rank,0, sizeof(int)*n);
   for(int i=0;i<n;++i) p[i]=i, setSize[i]=1;
   numSets = n;
}</pre>
```

```
inline int findSet(int i) { return (p[i] == i) ? i : (p[i] = findSet(p[i]));
| inline bool isSameSet(int i, int j) { return findSet(i) == findSet(j); }
12 void unionSet(int i, int j)
13 {
14
       int x = findSet(i), y = findSet(j);
15
       if (!(x==y))
16
17
           numSets--;
18
           if (rank[x] > rank[y])
20
               p[y] = x;
21
               setSize[x] += setSize[y];
22
23
           else
24
25
               p[x] = y;
26
               setSize[y] += setSize[x];
               if (rank[x] == rank[y]) rank[y]++;
29
| 31 | inline int numDisjointSets() { return numSets; }
| 32 | inline int sizeOfSet(int i) { return setSize[findSet(i)]; }
```

#### 4.2. Segment Trees

#### 4.2.1. Range Sum Query (lazy)

Utiliza: <cmath>

Notas: Limpiar st y lazy en cada testcase. En main():

- N es la cantidad de elementos del problema.
- $(0 \le i, j < N)$  build(1,0,N-1), update(1,0,N-1,i,j,value), query(1,0,N-1,i,j). Los elementos en arr tienen que estar desde arr[0].
- $(1 \le i, j \le N)$  build (1, 1, N), update (1, 1, N, i, j, value), query (1, 1, N, i, j). Los elementos en arr tienen que estar desde arr[1].

```
const int MAXN = ...;
const int MAXST = (int) (2*exp2(ceil(log2(MAXN)))+1);

#define OP(a,b) ((a) + (b))
#define NEUTRO OLL

#define left(x) ((x) <<1)
# #define right(x) (((x) <<1)+1)</pre>
```

```
9 | #define middle(a,b) (((a)+(b))>>1)
  11 st[MAXST], lazy[MAXST]; int arr[MAXN+1];
11
12
13 void build(int node, int a, int b)
14 {
      if(a>b) return;
      if(a==b) {st[node] = arr[a]; return;}
16
      int l=left(node), r=right(node), m=middle(a,b);
17
18
     build(l,a,m);
     build(r,m+1,b);
19
20
      st[node] = OP(st[1], st[r]);
21 }
22
void update (int node, int a, int b, int i, int j, ll value)
24
      int l=left(node), r=right(node), m=middle(a,b);
25
26
27
      if(lazy[node]!=0LL)
28
          st[node] = (b-a+1)*lazy[node]; // SET
29
30
          // += (b-a+1) *lazy[node]; // ADD
          if(a!=b) lazy[l] = lazy[r] = lazy[node]; // SET
31
                 lazv[l]+=lazy[node],lazy[r]+=lazy[node]; // ADD
          lazy[node] = OLL;
34
35
36
      if(a>b || a>i || b<i) return;
      if(a>=i && b<=j)
38
39
      {
40
          st[node] = (b-a+1) * value; // SET
          // += (b-a+1)*value; // ADD
          if(a!=b) lazv[l] = lazv[r] = value;
                   lazy[1]+=value, lazy[r]+=value; // ADD
          return;
      update(l,a,m,i,j,value);
48
      update(r,m+1,b,i,j,value);
49
       st[node] = OP(st[1], st[r]);
50
51
52
  ll query(int node, int a, int b, int i, int j)
53
54
      if(a>b || a>j || b<i) return NEUTRO;</pre>
55
56
57
      int l=left(node), r=right(node), m=middle(a,b);
59
      if(lazy[node]!=0)
60
61
          st[node] = (b-a+1)*lazy[node];
```

```
if(a!=b) lazy[1] = lazy[r] = lazy[node];
lazy[node] = 0;

if(a>=i && b<=j) return st[node];

int ql = query(l,a,m,i,j);
int qr = query(r,m+l,b,i,j);
return OP(ql,qr);

}</pre>
```

#### 4.2.2. Range Min/Max Query (lazy)

Utiliza: <cmath>

Notas: Limpiar st y lazy en cada testcase. En main ():

- N es la cantidad de elementos del problema.
- $(0 \le i, j < N)$  build(1,0,N-1), update(1,0,N-1,i,j,value), query(1,0,N-1,i,j). Los elementos en arr tienen que estar desde arr[0].
- $(1 \le i, j \le N)$  build (1, 1, N), update (1, 1, N, i, j, value), query (1, 1, N, i, j). Los elementos en arr tienen que estar desde arr[1].

```
const int MAXN = ...;
   const int MAXST = (int) (2*exp2(ceil(log2(MAXN)))+1);
   #define min(a,b) ((a)<(b)?(a):(b))
  #define max(a,b) ((a)>(b)?(a):(b))
   #define OP(a,b) (max(a,b)) // operador binario asociativo
   #define NEUTRO 0 // elemento neutro del operador
|_{10}| #define left(x) ((x)<<1)
| 11 | #define right(x) (((x) <<1) +1)
12 #define middle(a,b) (((a)+(b))>>1)
14 int st[MAXST], lazy[MAXST], arr[MAXN+1];
16 void build (int node, int a, int b)
17 {
18 if (a>b) return:
19 if(a==b) {st[node] = arr[a]; return;}
int l = left(node), r = right(node), m = middle(a,b);
21 build(1,a,m);
22 build(r,m+1,b);
    st[node] = OP(st[1], st[r]);
24 }
```

UTN FRSF - El Rejunte 7 MATEMÁTICA

```
26 void update (int node, int a, int b, int i, int j, int value)
27
    int l = left(node), r = right(node), m = middle(a,b);
28
29
    if(lazv[node]!=0)
30
31
    st[node] = lazy[node]; // SET [a,b] to value
   // += lazy[node]; // ADD value to [a,b]
    if(a!=b) lazy[l] = lazy[r] = lazy[node]; // SET
     // lazy[1] +=lazy[node], lazy[r] += lazy[node]; // ADD
      lazy[node] = 0;
36
37
38
    if(a>b || a>j || b<i) return;</pre>
    if(a>=i && b<=j)
42
     st[node] = value; // SET
     // += value; // ADD
     if(a!=b) lazy[l] = lazy[r] = value; // SET
     // lazy[1] += value, lazy[r] += value; // ADD
     return;
48
    update(l,a,m,i,j,value);
    update(r,m+1,b,i,j,value);
52
53
    st[node] = OP(st[1], st[r]);
54
56 int query(int node, int a, int b, int i, int j)
57
    if(a>b || a>j || b<i) return NEUTRO;</pre>
    int l = left(node), r = right(node), m = middle(a,b);
61
    if(lazy[node]!=0)
62
    st[node] = lazy[node]; // SET [a,b] to value
    // += lazy[node]; // ADD value to [a,b]
    if(a!=b) lazv[l] = lazv[r] = lazv[node]; // SET
     // lazy[1] +=lazy[node], lazy[r] += lazy[node]; // ADD
      lazy[node] = 0;
68
69
70
   if(a>=i && b<=j) return st[node];</pre>
72
73
   int gl = guery(l,a,m,i,j);
    int qr = query(r, m+1, b, i, j);
   return OP(ql, qr);
```

### 5. Strings

#### 6. Geometría

#### 7. Matemática

#### 7.1. GCD & LCM

```
int gcd(int a, int b) { return b == 0 ? a : gcd(b, a % b); }
int lcm(int a, int b) { return a * (b / gcd(a, b));}
```

#### 7.1.1. GCD Extendido (Extended Euclid)

**Notas:** ecuaciones diofánticas (ax + by = d con d = gcd(a, b)). Da la primer solución  $(x_0, y_0)$ , el resto mediante  $x = x_0 + (b/d)n$ ,  $y = y_0 - (a/d)n$  con  $n \ge 1$ .

```
void gcd_ext(int a, int b, int&x, int& y, int& d)
{
    if (b == 0) { x = 1; y = 0; d = a; return; }
    gcd_ext(b, a % b,x,y,d);
    int x1 = y;
    int y1 = x - (a / b) * y;
    x = x1;
    y = y1;
}
```

#### 7.2. Primos

#### 7.2.1. Criba de Eratóstenes

Utiliza: <vector>, <bitset>

**Notas:** ll=long long, vi=vector<int>. Guarda los primos [0-upperbound] en primes. isPrime funciona sólo para N  $\leq$  (último primo en primes)<sup>2</sup>. Cuidado con bs si el tamaño es  $> 10^7$ 

UTN FRSF - El Rejunte

```
sieve_size = upperbound + 1;
       bs.set(); bs[0] = bs[1] = 0;
       for (11 i = 2; i <= sieve_size; i++)</pre>
           if (bs[i])
11
                for (ll j = i * i; j <= sieve_size; j += i)</pre>
                   bs[i] = 0;
               primes.push_back((int)i);
16
17
18 bool isPrime(ll N)
19
20
       if (N <= sieve_size) return bs[N];</pre>
       for (int i = 0; i < (int)primes.size(); i++)</pre>
21
           if (N % primes[i] == 0) return false;
22
23
       return true;
24 }
```

### 8. Grafos

## 9. Flow

## 10. Juegos

## 10.1. Ajedrez

#### 10.1.1. Non-Attacking N Queen

```
Utiliza: <algorithm> Notas: todo es O(!N \cdot N^2).
```

```
init();
do{
   if(check()){
        //process solution
        }
}
while(next_permutation(board,board+NQUEEN));
```