Cartilla de código piola

UTN FRSF - El Rejunte

2017

Índice		8. Grafos	7
1. C/C++ 1.1. Typedefs	. 2 . 2 . 2 . 3	9. Flow 10.Juegos 10.1. Ajedrez 10.1.1. Non-Attacking N Queen 11.Utils	7 7 7 8
2. Template del Rejunte	4		
3. Constantes y Tablas 3.1. Constantes	. 4 . 4		
4.1. Disjoint Sets	. 4 . 5 . 5 . 5		
5. Strings	7		
6. Geometría	7		
7. Matemática 7.1. GCD & LCM	. 7 . 7		

UTN FRSF - El Rejunte $1 ext{ C/C}++$

1. C/C++

1.1. Typedefs

```
typedef long long ll;
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>
  #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
  #define se second
14 //vector
  #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	Tipo	Descripción
i i	int	Dígitos dec. [0-9], oct. (0) [0-7], hexa
	2110	(0x 0X)[0-9a-fA-F]. Con signo.

Continuación		
spec	Tipo	Descripción
d, u	int, unsigned	Dígitos dec. [+-0-9].
0	unsigned	Dígitos oct. [+-0-7].
Х	unsigned	Dígitos hex. [+-0-9a-fA-F]. Prefijo 0x, 0X opcional.
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, char*	Caracteres especificados entre corchetes.] debe ser primero en la lista, – primero o último. Agrega \0
[^chars]	!Scanset, char*	Caracteres no especificados entre corchetes.
n	int	No consume entrada. Almacena el número de chars leídos hasta el momento.
%		% % 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, 1, 11, j, z, t, L. Ver tabla siguiente.

length	d i	u o 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*		
L			

length	fega	c s [] [^]	p	n
(none)	float*	char*	void**	int*
hh				signed char*
h				short int*

		Continuació	n	
length	fega	c s [] [^]	p	n
1	double*	wchar_t*		long int*
11				long long int*
j				intmax_t*
Z				size_t*
t				ptrdiff_t*
T.	long double*			
	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
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.	
%	$\mathrm{Un}\%$ seguido de otro $\%$ imprime un solo $\%$	%

flag	Descripción
_	Justificación a la izquierda dentro del campo width (ver width
	sub-specifier).

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

\mathbf{width}	Descripción
	Número mínimo de caracteres a imprimir. Si el valor es menor que
(número)	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 después de	
.(número)	la coma (default 6).	
	Para g, 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	
L			

$_{ m length}$	fFeEgGaA	С	S	p	n
(none)	double	int	char*	void*	int*
hh					signed char*
h					short int*

4 ESTRUCTURAS DE DATOS

UTN FRSF - El Rejunte

Continuación							
length	f F e E g G a A	С	s	p	n		
1		wint_t	wchar_t*		long int*		
11					long long int*		
j					intmax_t*		
Z					size_t*		
t					ptrdiff_t*		
\mathbf{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 sgr(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
  #define ub upper_bound
  #define fst first
  #define snd second
  #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));
  #define min(a,b) ((a)<(b)?(a):(b));
26
27 int main()
28
29
       freopen("input", "r", stdin);
       //freopen("output", "w", stdout);
30
31
```

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.

```
1 class UnionFind
 3 private:
 vector<int> p, rank, setSize;
 5 int numSets;
 6 public:
    UnionFind(int N)
      setSize.assign(N, 1);
      numSets = N;
      rank.assign(N, 0);
      p.assign(N, 0);
13
      for (int i = 0; i < N; i++) p[i] = i;</pre>
14
     int findSet(int i) { return (p[i] == i) ? i : (p[i] = findSet(p[i])); }
     bool isSameSet(int i, int j) { return findSet(i) == findSet(j); }
     void unionSet(int i, int j)
18
      int x = findSet(i), y = findSet(j);
      if (!(x==y))
21
22
         numSets--;
23
         if (rank[x] > rank[y])
24
25
           p[y] = x;
           setSize[x] += setSize[y];
```

```
else
28
29
30
          p[x] = y;
31
          setSize[y] += setSize[x];
          if (rank[x] == rank[y]) rank[y]++;
32
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;</pre>
      numSets = n;
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 i)
13 {
14
      int x = findSet(i), y = findSet(j);
      if (!(x==y))
15
16
17
          numSets--;
18
          if (rank[x] > rank[y])
19
              p[y] = x;
20
21
              setSize[x] += setSize[y];
22
23
          else
24
              p[x] = y;
26
              setSize[y] += setSize[x];
              if (rank[x] == rank[y]) rank[y]++;
28
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)
 8 #define right(x) (((x) << 1) +1)
 9 #define middle(a,b) (((a)+(b))>>1)
11 ll st[MAXST], lazy[MAXST]; int arr[MAXN+1];
13 void build (int node, int a, int b)
14 {
      if(a>b) return;
       if(a==b) {st[node] = arr[a]; return;}
17
       int l=left(node), r=right(node), m=middle(a,b);
18
      build(l,a,m);
      build(r,m+1,b):
20
       st[node]=OP(st[l],st[r]);
21 }
22
23 void update(int node, int a, int b, int i, int j, ll value)
24 {
25
       int l=left(node), r=right(node), m=middle(a,b);
26
27
       if (lazy[node]!=0LL)
28
29
           st[node] = (b-a+1) *lazy[node]; // SET
30
           // += (b-a+1) *lazy[node]; // ADD
31
           if(a!=b) lazv[l] = lazv[r] = lazv[node]; // SET
                   lazy[l]+=lazy[node],lazy[r]+=lazy[node]; // ADD
33
           lazv[node] = 0LL;
34
35
36
       if(a>b || a>j || b<i) return;</pre>
       if(a>=i && b<=j)
```

4 ESTRUCTURAS DE DATOS

```
st[node] = (b-a+1) *value; // SET
                 += (b-a+1) *value; // ADD
41
42
          if(a!=b) lazv[l] = lazv[r] = value;
                    lazy[1]+=value,lazy[r]+=value; // ADD
43
           return;
45
46
47
      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
53
  ll query(int node, int a, int b, int i, int j)
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);
58
59
      if(lazy[node]!=0)
60
61
           st[node] = (b-a+1)*lazy[node];
          if(a!=b) lazy[l] = lazy[r] = lazy[node];
62
63
          lazy[node] = 0;
64
65
      if(a>=i && b<=j) return st[node];</pre>
66
67
      int ql = query(l,a,m,i,j);
68
      int gr = guery(r,m+1,b,i,j);
69
       return OP(gl,gr);
70
```

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
```

```
8 #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)
int st[MAXST], lazy[MAXST], arr[MAXN+1];
16 void build (int node, int a, int b)
17 {
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(l,a,m);
22 build(r,m+1,b);
23 st[node] = OP(st[1], st[r]);
24 }
25
26 void update (int node, int a, int b, int i, int j, int value)
int l = left(node), r = right(node), m = middle(a,b);
| 30 | if(lazy[node]!=0)
31 {
32
     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[l] +=lazy[node], lazy[r] += lazy[node]; // ADD
36
      lazy[node] = 0;
37
    if(a>b || a>j || b<i) return;
41
    if(a>=i && b<=i)
42
43
     st[node] = value; // SET
44
      // += value; // ADD
      if(a!=b) lazy[l] = lazy[r] = value; // SET
      // lazy[l] += value, lazy[r] += value; // ADD
47
      return;
48
    update(l,a,m,i,j,value);
    update(r,m+1,b,i,j,value);
53
    st[node] = OP(st[1], st[r]);
54 }
| 56 | int query(int node, int a, int b, int i, int j)
if(a>b || a>j || b<i) return NEUTRO;</pre>
    int l = left(node), r = right(node), m = middle(a,b);
```

UTN FRSF - El Rejunte

```
if(lazy[node]!=0)
62
63
      st[node] = lazy[node]; // SET [a,b] to value
64
            += lazy[node]; // ADD value to [a,b]
      if(a!=b) lazy[l] = lazy[r] = lazy[node]; // SET
           lazy[l] +=lazy[node], lazy[r] += lazy[node]; // ADD
      lazv[node] = 0;
69
70
    if(a>=i && b<=j) return st[node];</pre>
72
    int ql = query(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 $N \le (\text{último primo en primes})^2$. Cuidado con bs si el tamaño es $> 10^7$

```
1 ll sieve size;
 2 bitset<10000010> bs; // 10^7
 3 vi primes;
 5 void sieve(ll upperbound)
       sieve_size = upperbound + 1;
       bs.set(); bs[0] = bs[1] = 0;
       for (ll i = 2; i <= sieve_size; i++)</pre>
           if (bs[i])
11
                for (ll j = i * i; j <= sieve_size; j += i)</pre>
                   bs[j] = 0;
               primes.push_back((int)i);
18 bool isPrime(ll N)
       if (N <= sieve_size) return bs[N];</pre>
       for (int i = 0; i < (int)primes.size(); i++)</pre>
22
           if (N % primes[i] == 0) return false;
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 $O(!N \cdot N^2)$

UTN FRSF - El Rejunte

```
1 #define NQUEEN 8
   #define abs(x) ((x) < 0?(-(x)):(x))
   int board[NQUEEN];
   void inline init() {for(int i=0;i<NQUEEN;++i)board[i]=i;}</pre>
 6 bool check(){
       for (int i=0; i<NQUEEN; ++i)</pre>
           for(int j=i+1;i<NQUEEN;++j)</pre>
                if (abs(i-j) == abs(board[i]-board[j]))
                    return false;
10
11
       return true;
12 }
13 //en main
14 init();
15 do {
       if(check()){
16
17
           //process solution
18
19 } while (next_permutation (board, board+NQUEEN));
```

11. Utils