```
int " U = NOLL, " V=NOLL, " W=NOLL, " X=NOLL, " Y=NOLL, " Z=NOLL
    int a= 2, c= 5, d= 7, e= 11, f= 13; b= 3;
     U= &a; / "u=2
     u= 90; 1 4 4 = 90
     V= Se; // " v=e -+= 11
      e++; // e=1/+1=12
      x=v: // X=v=8e=12
      *u=(24)--;// *u=90
      # x = (*u) + 23 / / + x = 90+23=113
       y = & C ; // * y = C -> 5)
       w= & b; / + w=b+3
       d = e // d = d = e = 7 x 113 = 79)
       P=- : // f= 12
        7 = 80; // +2=791
       ( 2)+=0; // 2=79
        a=v; // *4= *v *u=113 X=V: V=113
       (+2)2=6; // + 2= +2.6= 791.6=4746)
        Z=u; // = + = 113
        *w=q+b+c+d+e+f; / *w=90+3+5+4746+113+12=4969
        =w-=2019; // + w=4464-2019=2950
         C++; // 6+1=6
         e -- // 113-1=112
         u=8a; //=u=0 =>+u=90
         V=&b; // W= &b=7 2960= b= W V= 2960)
         W= & C; // = W= C = 76
        *x=d+(*u); // *x=4746+90=4836
        = y = e+(+v); // +y = 4836 + 2990 = 7786
        # Z = F + (* W) / / # 2 = 12 + 7786 = 7798)
"u= 90 "v= 2950 "w= 7786 "x= 7798 "y= 7786 "Z= 7798
       a=90, b=2950, C=7786, d=4746, e=7798, F=12
```

```
int main (intorge, that *argu[])
  int "u=NULL, " V=NULL, " W=NULL, " q= NULL;
   int a= 101, b= 201, C=301;
 u=&c; v=&b; w=&a;
 (+w)+= a+b+c; 101+=101+201+301 +w=704
           301+1=302
 ( t+ ( p )
  (+V)=4; (+V)=2014=804
  q=w; q=704
   w=u, w=302
   u=v; 4=804
    V=q) V=704
   (*u)-=(°q) 1.5-a; (*u)=804-[7041.5]+704 (*u)=1504
   ( bu) -= ( q) 1.3- b; ( v) = 704- 7047.3+1504 ( v) = 2206
   (*w) = (*4) 1.2 -C; (*w) = 302 - 72061.2 + 302 (*w) = 664
    printf("a=1.d b=1.d c=1.d in")a,b,c);
                                  a= 2206 / b= 1504) C= 604
     retorn 0;
```

#### Problema 6.-2

¿ Considere un problema computacional X. En general ¿ siempre podrá en contrar un algoritmo para poder resolverlo?

R: No, ya que los problemas computacionales tienen clases de complexidad, tal como los NP (Nondeterministic Polynomial time del inglés) que tràsta la fecha no existe un algoritme que los paeda resolver.

### Problema 7-2

Describa los claso computacionales P. NP. NP-Completo y NP-Dificil Por cada clase, de un ejemplo de un problema que pertenezca a la Misma.

R: Clase P: representa a los problemas tratables (farites) que una computadora pueda resolver, estos pueden encontrar soluciones en un trempo nazonable. Exemplo: Multiplicación de matrices

Clase NP: Son problemas que no son faciles de encontror una solución, pero una vez que se encuentian es facil de compiobar. Bjemplo: Problema de las 8 reinas

Clase NP-Completo: Contrenen los problemas mas dificiles en NP, en el sentido de que son los que esten mas lejos de estar en P, indica que no se conoce solución en trempo polinomial. Ejemplo: Problema del viajeno

Clase NP-Hard: Cuando el método de solución de un problema se puede convertir en un método de solución NP-Completo se dice que es "NP-dificil" (tan dificil como cualquier problema de NP, o talvez más dificil) Ejemplo: Problema de satisfactibilidad booleana

### Problema 8-2

¿Existe algón problema computational que se encuentre tanto en la clase P como en la clase NP? Si es así, de un ejem plo y proponga un algoritmo para resolvento ¿Esto significa que ambas clases de complejidad son iguales o son diferentes? ¿ So respuesta puede considerarse como una solución general para responder el problema P vs NP?

R: Pr NP son 2 clases de complejidad que agropan
problemas distintos. Un problema que se encuentra dentro
podria ser el ordenamiento auck Sont pa que en
la majoria de casos su complejidad es O(nlagn),
peno existen raios casos donde so complejidad es O(n²).

Do considero que mi respuesta anteror sea una solución
general pa que existen diterentes clases NP(NP-completos p
NP-Hard).

```
Problema 9-2
```

```
int main (int arge, chor fargv []) {
     int K=0, X=0, i=0, i=0;
     For (K=0, X=0; K<N; K++)
                                 2+N+1+N=3+2N= 2N+3
             X+=K;
         printf("x= 1.d \n");
              x = 1643424
      for (K=1, x=0; K<N; K*=6)
                                  2+N+1+log 6"= 3+2N+log 69
             X+= K;
           printf("x="/. d \n);
                                                 O(log 6°)
               X=6)
      for (j=0, x=0; i(N) i+=2)
                                    2+11+1+1/2
         Por(j=0;j<N; j+=3)
                                          3+2N/2
                                     1+N+1+N/3
               X+= 1 * 1;
                                     3 +2N/2+2+2N/3
             printf("x= x,d \n");
                                      5+411/6
               x = 630585904 /
        for (i= N, x=0; i >0; i /= 21
                                      2+ N+1+ N/2
                                        3+ 2N/1
           for(j=N; j 70; j--)
                                        1+ N+1+ N
                 X+= j*1;
                                            212N
           printf("x= 1.d \n");
                                        3+2N/2+2+2N
                 X = 0 )
```

# Problema 12-2

Busqueda Binaria Interativa

Para llegar al unjunto de búsqueda de tamaño 1, hacemos

"x" interaciones. Entances

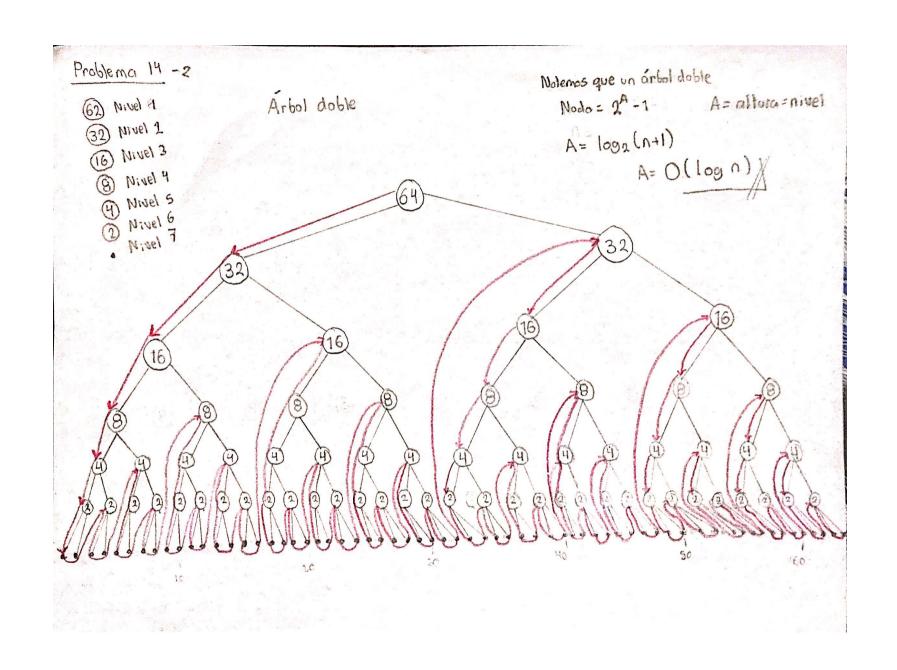
$$N = 2^{x-1}$$

$$N = 2^{x-1}$$

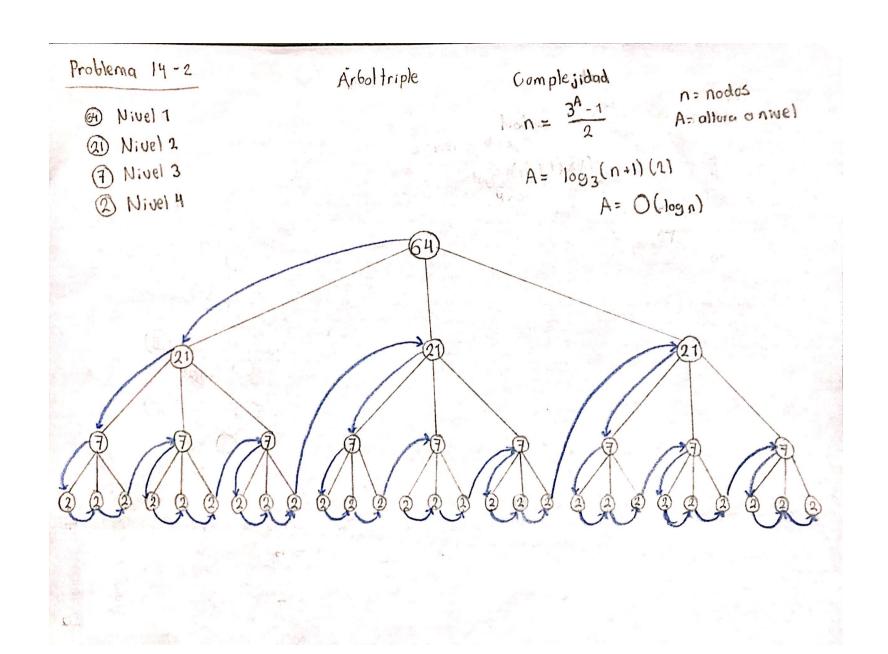
$$X = 1 + \log_2 n$$

$$X = 1 + \log_2 n$$

$$X = 0 (\log_2 n)$$



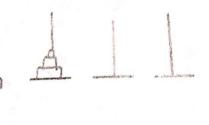
Escaneado con CamScanner



# Problema 16-2

Torres de Hanoi

¿ Evantes pasos tomaria para resolver el problema con N = 8, 16, 32 y 64 discos?



Como observamos, los pasos sigue una secuencia:

$$2^{n}-1$$

Disco = 8

Pasos =  $2^{8}-1 = 255$ 

Disco = 16

Pasos =  $2^{16}-1 = 65535$ 

Disco = 32

Pasos =  $2^{32}-1 = 4,294,967,295$ 

Disco = 64

Pasos =  $2^{64}-1 = 1.84 \times 10^{19}$ 

Complejidad =  $O(2^{n}-1)$