

Ingeniería de Sistemas y Computación

ISIS1105 - Diseño y análisis de algoritmos

Profesor: Jorge Duitama Semestre: 2021-20



Tarea 3

Para los siguientes programas realice los siguientes pasos

- 1. Determinar cual es el peor de los casos respecto al tiempo de ejecución
- 2. Hacer una tabla que enumere las operaciones que se puede suponer que se ejecutan en tiempo constante y determinar cuántas veces se ejecuta cada una.
- 3. Derivar una fórmula para el tiempo de ejecución del algoritmo
- 4. En caso de que la fórmula sea una ecuación de recurrencia, resolver la ecuación
- 5. Determinar el orden de complejidad del algoritmo

Nota: Los algoritmos de solución de cada problema no son necesariamente las soluciones más eficientes

```
fun isPrime (n: nat) ret b: bool
var i : nat
{true}
b,i := true, 2
\{i \le n \land b = (\forall k \mid 2 \le k < i : n \mod k > 0)\}
do i < n \land b \rightarrow b, i := (n \mod i > 0), i+1 \text{ od}
ret b
\{b = (\forall k \mid 2 \le k < n : n \bmod k > 0) \}
fun division (a: nat, b: nat) ret <q,r>: pair of nat
{b>0}
q,r := 0,a;
\{b>0 \ \Lambda \ a = q*b + r\}
do r \ge b \rightarrow q, r := q+1, r-b
od
ret <q,r>
\{a = q*b + r \land r < b\}
```

```
fun search (a : array [0,n) of real, e: real, f: nat) ret i: nat
\{0 \le f < n\}
if a[f] = e \rightarrow i := f
[] a[f] \neq e \land f=0 \rightarrow i: = -1
[] a[f] \neq e \land f>0 \rightarrow i:= search(a,e,f-1)
fi
ret i
\{(i=-1 \land (\forall k \mid 0 \le k \le f : a[k] \ne e)) \lor a[i] = e\}
fun search (a : array [0,n) of real, e: real, s: nat, f: nat) ret i: nat
var m : nat
\{0 \le s < n \land s \le f < n\}
m := s + f
if m mod 2 = 0 \rightarrow m := m / 2
[] m \mod 2 = 1 \rightarrow m := (m-1) / 2
fi
\{0 \le s \le m \le f < n \land (s=f \lor m < f)\}
if a[m] = e \rightarrow i := m
[] a[m] \neq e \land s=f \rightarrow i: = -1
[] a[m] \neq e \land s < f \rightarrow i := search(a,e,m+1,f);
                          if i=-1 \rightarrow i:= search(a,e,s,m);
                          [] i \neq -1 → skip;
                          fi
fi
ret i
\{(i=-1 \ \land \ (\forall \ k \mid s \le k < f : a[k] \ne e)) \ \lor a[i] = e\}
fun sumMainDiagonal (a : matrix [0,n)[0,n) of real) ret s: real
var i: nat
var j: nat
{true}
i:=0
{s=(\sum k \mid 0 \le k < i : a[k,k])}
do i < n →
       j:=0
       \{(i \ge j \land s = (\sum k: 0 \le k < i \mid a[k,k])) \lor (i < j \land s = (\sum k: 0 \le k \le i \mid a[k,k]))\}
       do j < n →
              if i=j \rightarrow s:= s+a[i,j]
              [] i≠i → skip
              fi
              j := j+1
       od
       i := i+1
od
ret s
\{s=(\sum k \mid 0 \le k < n : a[k,k])\}
```

```
fun sumMainDiagonal (a : matrix [0,n)[0,n) of real) ret s: real
var i: nat
{true}
i:=0
{s=(\sum k \mid 0 \le k < i : a[k,k])}
do i < n \rightarrow s, i := s + a[i, i], i + 1 od
{s=(\sum k \mid 0 \le k < n : a[k,k])}
fun search (a:matrix [0,m)[0,n) of real, e: real) ret \langle i,j \rangle: pair of nat
var i,j: nat
i,j := 0,0;
\{(i < m \ \land \ j < n \ \land \ (\forall \ k,l \ | \ 0 \le k < i \ \land \ 0 \le l < n \ : \ a[k,l] \neq e))\}
                \Lambda (\forall l \mid 0 \le l < j : a[i,l] \ne e))\}
do i≠m \Lambda a[i,j] ≠ e →
       if j < n-1 \rightarrow j := j+1
       [] j=n-1 \rightarrow i, j:= i+1,0
od
ret <i, j>
\{(i=m \land (\forall k,l \mid 0 \le k < m \land 0 \le l < n : a[k,l] \ne e)) \lor a[i,j]=e\}
```