

Cognoms

Nom

DNI

Examen Parcial EDA

Duració: 1h 30min

06/11/2020

-
- L'enunciat té 3 fulls, 6 cares, i 2 problemes.
 - Poseu el vostre nom complet i número de DNI a cada problema.
 - Contesteu tots els problemes en el propi full de l'enunciat a l'espai reservat.
 - Llevat que es digui el contrari, sempre que parlem de cost ens referim a cost asimptòtic en temps.
 - Llevat que es digui el contrari, **cal justificar les respostes.**
-

Problema 1

(2.5 pts.)

Respon a les següents preguntes:

- (a) (1.5 pts.) Donat un vector v d'enters ordenats creixentment i un enter x , volem determinar si x apareix a v . En lloc d'implementar una cerca binària, ens proposen la idea d'escollir dos elements que parteixin el vector en tres parts iguals i determinar en quina d'aquestes tres parts cal buscar x . Completa el següent codi perquè sigui una implementació correcta d'aquesta idea:

```
bool tri_search (const vector<int>& v, int l, int r, int x) {
    if (l > r) return false;
    else {
        int n_elems = (r-l+1);
        int f = l + n_elems/3;
        int s = r - n_elems/3;

        if (  ) return true;
        if (  ) return tri_search(v,  ,  , x);
        if (  ) return tri_search(v,  ,  , x);
        return tri_search (v,  ,  , x);
    }
}

bool tri_search (const vector<int>& v, int x) {
    return tri_search (v, 0, v.size()-1, x);
}
```

Si n és el nombre d'elements del vector v , analitzeu el cost en cas pitjor d'una crida $tri_search(v, x)$ en funció de n .

- (b) (1 pt.) Doneu dues funcions f i g amb $f \notin \Theta(g)$ tals que ambdues siguin $\Omega(n)$ i $O(n \log n)$ però que cap sigui $\Theta(n)$ ni $\Theta(n \log n)$.

Cognoms

Nom

DNI

Problema 2

(7.5 pts.)

Donat un vector v d' n naturals volem determinar si existeix un element *dominant*, és a dir, si existeix un element que apareix més de $n/2$ vegades. Per exemple:

- Si $v = \{5, 2, 5, 2, 8, 2, 2\}$, aleshores 2 és l'element dominant perquè apareix $4 > 7/2$ vegades.
- Si $v = \{3, 2, 3, 3, 2, 3\}$, aleshores 3 és l'element dominant perquè apareix $4 > 6/2$ vegades.
- Si $v = \{6, 1, 6, 1, 6, 2, 9\}$, no hi ha cap element dominant perquè cap d'ells apareix més de $7/2$ vegades.

Volem obtenir una funció en C++ que rebi el vector v i retorni l'element dominant de v , o el nombre -1 en cas que no existeixi cap element dominant.

(a) (2.5 pts.) Un estudiant de PRO2 ens suggereix la següent solució:

```
int dominant_pro2 (vector<int> v) {  
    int n = v.size ();  
    for (int i = 0; i < n; ++i) {  
        if (v[i] != -1) {  
            int times = 0;  
            int candidate = v[i];  
            for (int j = i; j < n; ++j) {  
                if (v[j] == candidate) {  
                    ++times;  
                    v[j] = -1;  
                    if (times > n/2) return candidate;  
                } } } }  
    return -1;  
}
```

Analitzeu el seu cost en cas pitjor en funció de n . Expliqueu com construiríeu un vector de mida n pel qual es doni aquest cas pitjor.

Analitzeu el seu cost en cas millor en funció de n . Expliqueu com construiríeu un vector de mida n pel qual es doni aquest cas millor.

Si ens asseguren que, per a qualsevol n , el vector v sempre tindrà com a molt 100 naturals diferents, canviaria el seu cost en cas pitjor?

- (b) (2 pts.) Un altre estudiant de *PRO2* se n'adona que si primer ordenem el vector existeix un algorisme ben senzill:

```
int dominant_sort (vector<int> v) {  
    int n = v.size ();  
    own_sort(v.begin (), v.end ());  
    int i = 0;  
    while (i < n) {  
        int times = 0, j = i;  
        while (j < n and v[j] == v[i]){  
            ++times;  
            ++j;  
        }  
        if (times > n/2) return v[i ];  
        i = j;  
    }  
    return -1;  
}
```

Cognoms

Nom

DNI

Si *own_sort* es correspon a una ordenació per inserció, quin és el cost en cas millor i pitjor de *dominant_sort* en funció de n ?

Si *own_sort* implementa un *quicksort*, quin és el cost en cas millor i pitjor de *dominant_sort* en funció de n ?

- (c) (3 pts.) Finalment, un estudiant d'EDA molt aplicat, encara que no brillant, ens suggereix una solució basada en dividir i vèncer. No obstant, s'han perdut parts del codi i us demanem que completeu la següent funció:

```
int times (const vector<int>& v, int l, int r, int x) {  
    if (l > r) return 0;  
    return (v[l] == x) + times(v, l+1, r, x);  
}
```

```
int dominant_divide (const vector<int>& v, int l, int r) {  
    if (l == r) return v[l];  
    int n_elems = (r-l+1);  
    int m = (l+r)/2;  
    int maj_left = dominant_divide(v, ,  );  
    if ( maj_left != -1 and times(  ) > n_elems/2) return  ;  
    int maj_right = dominant_divide(v, ,  );  
    if ( maj_right != -1 and times(  ) > n_elems/2) return  ;  
    return -1;  
}
```

```
int dominant_divide (const vector<int>& v) {  
    return dominant_divide(v, 0, v.size()-1);  
}
```

Analitzeu el cost de *dominant_divide* en cas pitjor en funció de n .