



E.T.S. DE INGENIERÍA INFORMÁTICA Y TELECOMUNICACIÓN

Departamento de Ciencias de la
Computación e Inteligencia Artificial

Algorítmica

Práctica 2: Algoritmos Divide y Vencerás

Curso 2017-2018
Grado en Ingeniería Informática

Álvaro García Jaén
Francisco José González García
Práxedes Martínez Moreno
Ignacio Martínez Rodríguez
Pablo Robles Molina

Eliminar elementos repetidos

Se han diseñado dos versiones del algoritmo que elimina los elementos repetidos de un vector.

El primero de ellos es una versión clásica de orden cuadrático y el segundo una versión más eficiente basada en el principio de divide y vencerás de orden $O(n \cdot \log n)$.

ALGORITMO CLASICO

Este algoritmo recorre las componentes del vector y las introduce en un segundo vector si estas no se encuentran ya en el segundo. Para esto se ha implementado una función de orden $O(n)$ que comprueba que un valor ya se encuentra en el segundo vector. Dado que en cada componente del vector se aplica esta función esto da como resultado que el orden del algoritmo sea $O(n^2)$.

```
bool yaExiste(vector<int> v, int x){
    bool encontrado = false;
    for(int i = 0; i < v.size() && !encontrado; i++)
        if(v[i] == x)
            encontrado = true;
    return encontrado;
}

vector<int> eliminarRepeticiones(vector<int> v){
    vector<int> v_res;
    for(int i = 0; i < v.size(); i++)
        if(!yaExiste(v_res, v[i]))
            v_res.push_back(v[i]);

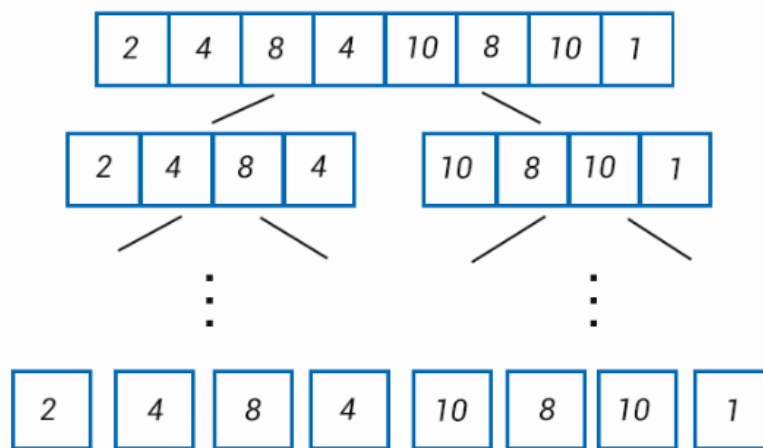
    return v_res;
}
```

ALGORITMO DIVIDE Y VENCERÁS

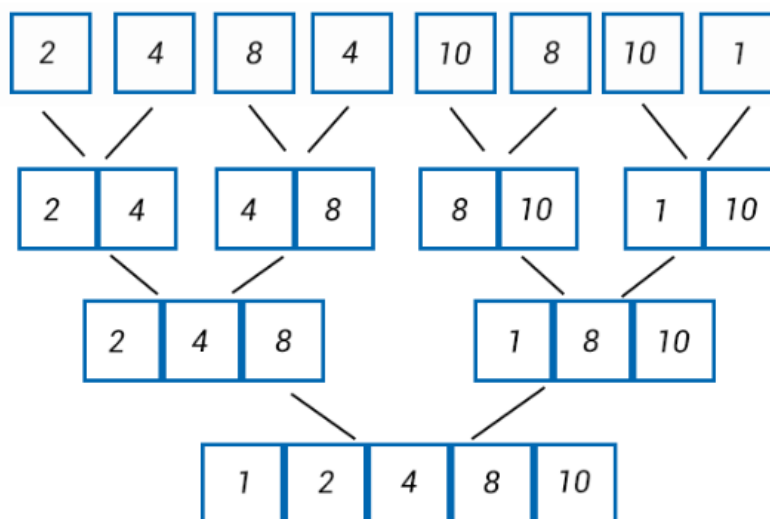
Esta versión más eficiente del algoritmo divide el vector principal de tamaño n en n vectores de tamaño 1. Posteriormente va uniendo parejas de vectores en otro vector y al unir las componentes en el nuevo vector se ordenan y se comprueba que estas no se encuentran repetidas en ambos vectores.

El paso en el que se dividen las componentes del vector tiene eficiencia $O(\log n)$ y la reconstrucción del vector final donde se ordenan y se unen dejando fuera los repetidos es de orden $O(n)$. Por tanto, como se aplica un procedimiento de orden $O(n)$ a cada paso del procedimiento de eficiencia $O(\log n)$, el algoritmo divide y vencerás es de orden $O(n \cdot \log n)$.

$O(\log n)$



$O(n)$



```

vector<int> eliminar(vector<int> v1, vector<int> v2){

    int i = 0, j = 0;
    int n1 = v1.size();
    int n2 = v2.size();

    vector<int> tmp;

    while (i < n1 && j < n2) {
        if (v1[i] < v2[j]){
            tmp.push_back(v1[i]);
            i++;
        }
        else if(v1[i] > v2[j]){
            tmp.push_back(v2[j]);
            j++;
        }
        else if(v1[i] == v2[j]){
            tmp.push_back(v1[i]);
            i++;
            j++;
        }
    }

    while (i < n1){
        tmp.push_back(v1[i]);
        i++;
    }

    while (j < n2){
        tmp.push_back(v2[j]);
        j++;
    }
    v1.clear();
    v2.clear();
    return tmp;
}

```

```

vector<int> eliminarRepeticiones(vector<int> v){
    if (v.size() != 1){

        int m = (v.size())/2;
        vector<int> v1;
        vector<int> v2;

        for(int i = 0; i < m; i++)
            v1.push_back(v[i]);
        for(int i = m; i < v.size(); i++)
            v2.push_back(v[i]);

        v1 = eliminarRepeticiones(v1);
        v2 = eliminarRepeticiones(v2);

        v = eliminar(v1, v2);
    }
    return v;
}

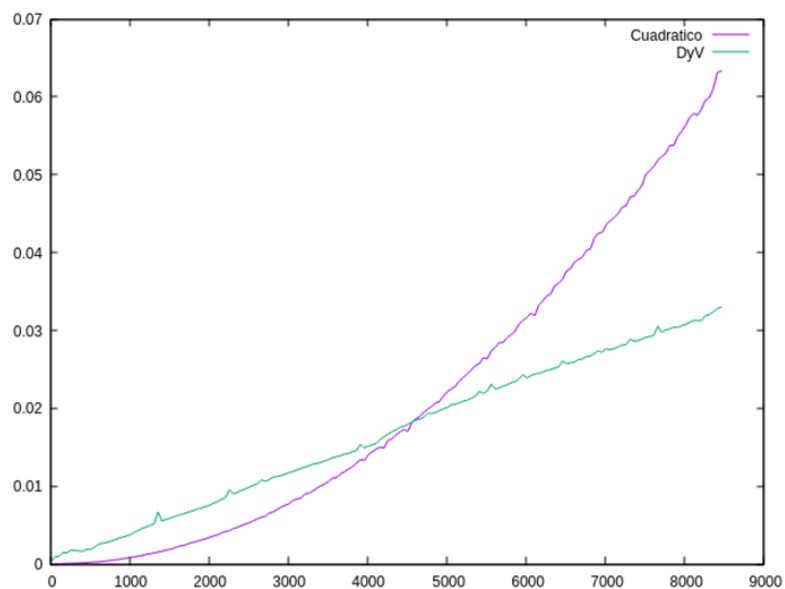
```

Estudio empírico

A continuación hemos realizado un estudio empírico con una batería de datos que comprende un número de componentes de 10 a 8500 con saltos de 50 en 50.

Tabla cuadrática Tabla Dyv

Componentes	Tiempo (seg.)	Componentes	Tiempo (seg.)
10	8.00E-06	10	1.52E-04
60	1.50E-05	60	9.28E-04
110	2.40E-05	110	9.72E-04
160	3.90E-05	160	1.43E-03
		210	1.43E-03
910	0.000668	1010	0.003766
960	0.000737	1060	0.004016
1010	0.000828	1110	0.004295
1060	0.000898	1160	0.004549
		1210	0.00474
2010	0.003419	2110	0.007998
2060	0.003575	2160	0.008272
2110	0.003747	2210	0.008526
2160	0.004002	2260	0.009536
		2310	0.009013
3010	0.007718	3060	0.011876
3060	0.008124	3110	0.01208
3110	0.008337	3160	0.012256
3160	0.008451	3210	0.012421
		3260	0.012594
4010	0.014003	4010	0.015116
4060	0.01438	4060	0.015291
4110	0.014768	4110	0.015474
4160	0.014997	4160	0.016008
4210	0.014892	4210	0.016328
		5010	0.020114
5010	0.02214	5060	0.020469
5060	0.022494	5110	0.020546
5110	0.02283	5160	0.020686
5160	0.023568	5210	0.020949
		6010	0.023897
6060	0.032193	6060	0.024195
6110	0.031904	6110	0.024398
6160	0.033283	6160	0.02447
6210	0.033774	6210	0.024656
		7010	0.027643
7060	0.044064	7060	0.027541
7110	0.044512	7110	0.027862
7160	0.045044	7160	0.027883
7210	0.045836	7210	0.028123
		8060	0.03187
8310	0.05992	8310	0.032021
8360	0.061035	8360	0.032422
8410	0.063139	8410	0.032794
8460	0.063953		



Estudio híbrido

Algoritmo clásico

Calculando el valor de las constantes ocultas a partir del ajuste de la función por regresión por mínimos cuadrados y usando nuevamente gnuplot, obtenemos los siguientes datos:

function used for fitting: $f(x) = a_0 * x * x + a_1 * x + a_2$

After 11 iterations the fit converged.

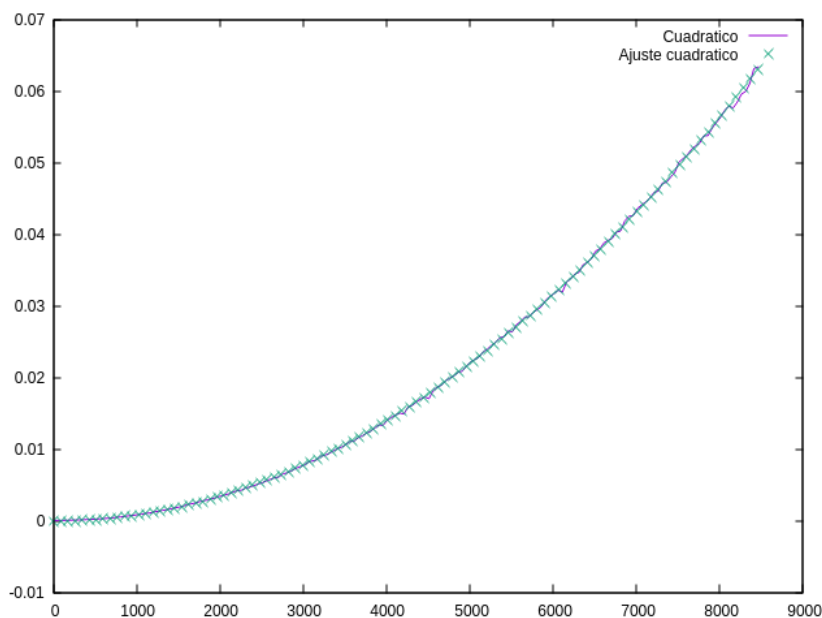
final sum of squares of residuals : 9.82641e-06

rel. change during last iteration : -4.25933e-11

Final set of parameters	Asymptotic Standard Error
=====	=====
a0 = 8.86647e-10	+/- 3.455e-12 (0.3897%)
a1 = -5.3324e-08	+/- 3.023e-08 (56.69%)
a2 = -5.00882e-05	+/- 5.542e-05 (110.7%)

correlation matrix of the fit parameters:

	a0	a1	a2
a0	1.000		
a1	-0.968	1.000	
a2	0.743	-0.864	1.000



Algoritmo DyV

Se ha calculado el valor de las constantes ocultas a partir del ajuste de la función y usando gnuplot, obtenemos los siguientes datos:

function used for fitting: $f(x) = a_0 * x * \log(x)$

fitted parameters initialized with current variable values

After 3 iterations the fit converged.
 final sum of squares of residuals : 0.000134044
 rel. change during last iteration : -5.4938e-11

Final set of parameters	Asymptotic Standard Error
=====	=====
a0 = 4.49249e-07	+/- 1.601e-09 (0.3563%)

