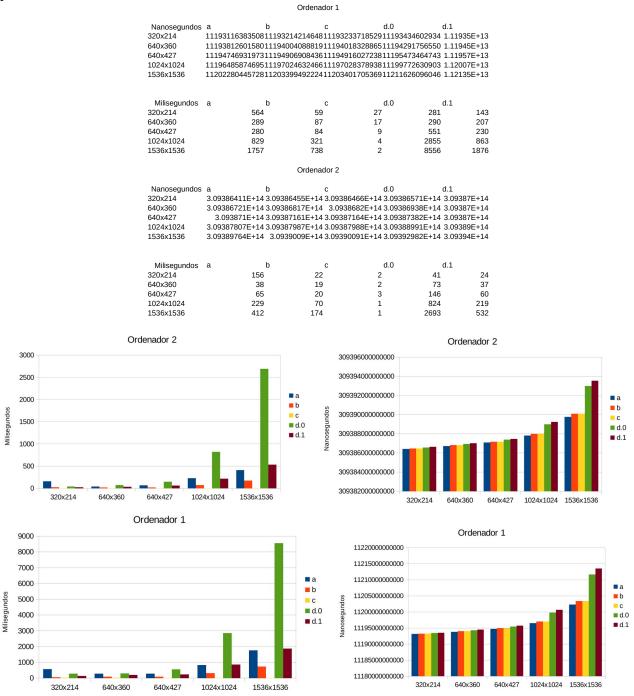
Estudio hecho en la sesión anterior:

o chi la sesioni anterior.
a) Generar Impen Grisos
for 1:0, 15 de anchur, 111
(x) +0(y) of love (input set R(b(1, j)) & superiordo (x) coste
(X).0(4) of 1800 k24, K++ 2 ce coluce a (14) in a ce hace up
(1) +O(y) { Bor K=0; K=4; K++ } se reduce a O(1), siempre se hack un O(y) import set RES(s, 3, gray) = himmers de reas independente de la entrada corde y
Manually 2
O(2)+O(a) { O(a) Image 20. write (input) "proj". Image 2) . Supportanto coste t
coste total = $\delta(altura \times anchura \cdot (O(x) + O(y)) + O(x) + O(y)$
Si supriemos $Q(x) = Q(y) = Q(y) = Q(y) = Q(y)$, el coste seria:
O (altura xanchura)
b) Histograma Iwagen
for 1.00 ; $1.1=255$; $1.1+2$ no depende be la entrada, se reduce a $O(1)$
O(a).O(b) o file Inoxa = new File(nuta), O(a)
Outfored trage input = transpe 10 cond (Sugar): O(6)
anchura x / for i=0, i canchura; jr.
at of the second
la comma le get Gray State (input got 166 (s) 11) reg J Old
(o(i)-0(8)) { Histograma Lyet Gray State (input gd-RGB (2,j)) } rr; } O(c).O(l) la gue maj a experta (superiendo anchurar alterra > 258)
coste total = O(a) + O(b) + anchora xaltura x (O(c) + O(b))
Suponendo O(a) = O(b) = O(a)=O(d)=O(1), el coste sería
Of anchara x altura)
C) Ingrime Histogram
for a=0; a < longitud; ist
= 0(1) superiendo coste print = 0(1) print(n(1) superiendo coste print = 0(1)
coste total = O(longitue)
1) Generas Iuagen Orodano Columnas
O(1) las mishas supericiones que antes
O(1) las insmas superior.
1801 i= 0; st anchura; i+1
orthorox (lfs j=0, j= altern, j+) O(atura) orthorox ef(0(1)) burbujat (la) else quick Sort — O(altura))
(aller)
of burbijat (al Lana?)
else (s.h _ O(altura2)
C quecosor -
Juna) for some a survey of
Jackwaxed for 3=0; y 2 alterra) 5
(anchoraxallura) de seco; i a anchora; i + + for j=0; jaultura; j++ (anchoraxallura) de seconica (for k 4 iter) a O(1)
O(1) Supositiones
total = O (anchura xaltura2)

Se espera que los apartados a y b se comporten de manera muy parecida.

Por otra parte, el apartado c debería tardar menos. La longitud del vector es constante para todas las fotos 256, aunque se consideró como variable. Esto significa que para todas las fotos debe tardar prácticamente lo mismo y debe ser muy poco.

Respecto al apartado d, ya sea con el método de la burbuja o quicksort va a ser el que más tarde. La diferencia entre burbuja y quicksort es que burbuja siempre tiene la misma cantidad de operaciones, pero las de quicksort pueden variar dependiendo de si está ordenado o no y cúanto lo esté, por lo que debría terminar antes.



Los resultados obtenidos son los esperados al medir en milisegundos, aunque se observa una diferencia considerable entre los apartados a y b. Esta puede deberse al bucle de cuatro iteraciones dentro de los otros bucles. Es posible que las operaciones de guardar la imagen sumen un tiempo que no se consideraba previamente.

Como se había previsto, los dos últimos apartados, son los más intensos cuando las magnitudes crecen. También se observa muy claramente una diferencia entre usar un método de ordenado u otro llegando a hacer comparables el apartado a y el uso de quicksort aunque se esperasen que la complejidad del apartado a fuese menor.

Respecto al tiempo usando los milisegundos, aunque se ve una tendencia creciente atendiendo al tamaño de la entrada, los valores no son los esperados.

El tiempo de ejecución del apartado c crece, aunque se dijo que esto no ocurriría y se observa muy poca diferencia entre todos los apartados.

Podemos concluir que ha habido algún problema al programar el cálculo del tiempo en milisegundos.

No somos capaces de determinar este.