Hacerle la porta ql

Sergio Salinas Fernández Danilo Abellá

May 7, 2017

Contents

1	Problema 1			
	1.1	Solución Encontrada	2	
	1.2	Estrategia	2	
	1.3	Justificación	2	
2	Problema 2			
	2.1	Solución Encontrada	3	
	2.2	Estrategia	4	
	2.3	Justificación	4	
3	Pro	blema 3	5	
	3.1	Solución Encontrada	5	
	3.2	Estrategia	5	
	3.3	Justificación	5	

1 Problema 1

1.1 Solución Encontrada

La solución que se encontró es que el número que más se repite es 5896 con 16 repitencias.

1.2 Estrategia

El algoritmo guarda todos los caracteres del archivo tex en un arreglo A y crea otro arreglo B de lleno de ceros que tiene 10000 espacios de memoria y se usa para almacenar las frecuencias que tiene cada número.

En un ciclo, se obtienen los primeros 4 dígitos de A y se usan como indice para acceder al espacio de memoria que corresponde a ese indice y aumenta la frecuencia de aparición de ese número en 1, luego se quita el primer elemento de A aumentando la posición del puntero en 1 y se vuelve al inicio del ciclo. Esto se repite hasta que se recorra A por completo.

Además hay otra variable que se encarga de guardar la mayor frecuencia durante el ciclo, para mostrar el número que más repite solo se busca en B el indice que tenga esa frecuencia.

1.3 Justificación

Se utiliza este método por su efectividad, en lo que es la memoria, el arreglo A es de largo n y el arreglo B siempre es constante ya que siempre tendrá 10000 espacios de memoria que son los necesarios para guardar la frecuencia de los números del 0 al 9999, por lo la memoria total utilizada es de n + 1000, por lo que es de orden O(n).

2 Problema 2

2.1 Solución Encontrada

Como solución se tienen las siguientes secuencias de 4 "dígitos" (hexadigitos) consecutivos que se repiten en el número hexadecimal dado:

n0006-n0068-n00BB-n00DF-n0115-n011A-n013C-n01AB-n01AD-n03A1-n0402-n04C0n056A - n0584 - n061B - n0734 - n07EF - n0810 - n085F - n08BA - n0A12 - n0A47 - n0BA6 - n0BCB - n056A - n056n12B4-n12DC-n133A-n13E0-n1421-n1462-n14BA-n14CD-n14D9-n14E5-n153C-n1548-n14CD-n14D9-n14E5-n153C-n1548-n14CD-n14D9-n14E5-n153C-n1548-n14CD-n14D9-n14E5-n153C-n1548-n14CD-n14D9-n14E5-n153C-n1548-n14CD-n14D9-n14E5-n153C-n1548-n14CD-n14D9-n14E5-n153C-n1548-n14CD-n14D9-n14E5-n153C-n1548-n14CD-n14D9-n14E5-n153C-n1548-n14CD-n14D9-n14E5-n153C-n1548-n14CD-n14D9-n14E5-n153C-n1548-n14CD-n14D9-n14E5-n153C-n1548-n14CD-n14D9-n14E5-n153C-n1548-n14CD-n14D9-n14E5-n153C-n1548-n14CD-n14D9-n14E5-n153C-n1548-n14CD-n14D9-n14E5-n153C-n1548-n14CD-n14D9-n14E5-n153C-n1548-n14CD-n14D9-n14E5-n153C-n1548-n14CD-n14D9-n14E5-n153C-n1548-n1540-n14D9-n14E5-n155C-n155n15D6-n1612-n1625-n1636-n16DF-n1811-n183B-n1856-n18B1-n1936-n1948-n19EE-n1BD3-n1856-n18B1-n1936-n1948-n19EE-n1BD3-n1856-n18B1-n1948-n194n1C20-n1C36-n1C90-n1CE6-n1D00-n1D39-n1DC2-n1DDF-n1E0A-n1E63-n1E79-n1E8A-n1E63-n1E6n2463 - n2466 - n2469 - n2547 - n25BD - n2623 - n2690 - n2796 - n27A1 - n2821 - n2850 - n2851 - n2858 - n2690 - n27A1 - n2850 - n2851 - n285n2895-n28AB-n299B-n299F-n2AB3-n2ADA-n2B89-n2B8B-n2D38-n2D51-n2DFD-n2E13n2E28-n2E9C-n2EB3-n2EF1-n2EF6-n2F32-n30DC-n314E-n317C-n31EA-n31F6-n320Fn33A3-n33E8-n3604-n361D-n369B-n3707-n3820-n3822-n38D8-n392E-n396A-n3A3n3AE1-n3B12-n3B3E-n3C6F-n3D5A-n3D7C-n3E81-n3E89-n3FD6-n4000-n4152-n4183n42EF-n42F5-n42F6-n4324-n442E-n4574-n4595-n4614-n46DB-n46F6-n46FC-n479B-n46F6-n46FC-n479B-n46F6-n46FC-n479B-n46F6-n46F6-n46FC-n479B-n46F6-n46F6-n46FC-n479B-n46F6-n46F6-n46F6-n46FC-n479B-n46F6-n46Fn4898-n48E4-n48FD-n49F1-n4A41-n4A99-n4B27-n4B47-n4BA3-n4BFB-n4CDD-n4E3D-n4E3D-n4E4DD-n4E4DD-n4E3D-n4E4Dn4E6C-n501A-n5056-n5094-n5133-n525F-n5282-n52DF-n52EC-n532E-n542F-n5470-n4E6C-n501A-n5056-n5094-n5133-n525F-n5282-n52DF-n52EC-n532E-n542F-n5470-n4E6C-n501A-n5056-n5094-n5133-n525F-n5282-n52DF-n52EC-n532E-n542F-n5470-n547n5546-n55AB-n55FD-n5605-n562E-n5664-n56E1-n5748-n5770-n586E-n5882-n593E-n59CB-n586E-n5882-n590E-n590n5AA5-n5BDD-n5C02-n5CB0-n5CFA-n5D88-n5EE3-n5F01-n5F79-n5F95-n5FEC-n602A-n6EA6-n6F47-n6FB2-n6FF3-n7061-n7080-n7157-n7216-n724D-n74E6-n7509-n7560-n75B1-n6EA6-n6F47-n6FB2-n6FF3-n7061-n7080-n7157-n7216-n724D-n74E6-n7509-n7560-n75B1-n7080-n7157-n7216-n724D-n74E6-n7509-n7560-n75B1-n7080-n7157-n7216-n724D-n74E6-n7509-n7560-n75B1-n7080-n7157-n7216-n724D-n74E6-n7509-n7560-n75B1-n7080-n7157-n7216-n724D-n74E6-n7509-n7560-n75B1-n7080-n7157-n7216-n724D-n74E6-n7509-n7560-n75B1-n7080-n7560-n75B1-n7080-n7560-n75B1-n7080-n7560-n75B1-n7080-n7560-n75B1-n7080-n7560-n75B1-n7080-n7560-n75B1-n7080-n7560-n75B1-n7080-n7560-n75B1-n7080-n7560-n7560-n7560-n7560-n7580-n756n7634-n7711-n771F-n7732-n7808-n78C1-n7960-n7A58-n7B8E-n7B9F-n7CCF-n7CD3-n7634-n7711-n771F-n7732-n7808-n78C1-n7960-n7A58-n7B8E-n7B9F-n7CCF-n7CD3-n7634-n7711-n771F-n7732-n7808-n78C1-n7960-n7A58-n7B8E-n7B9F-n7CCF-n7CD3-n7634-n7711-n771F-n7732-n7808-n78C1-n7960-n7A58-n7B8E-n7B9F-n7CCF-n7CD3-n7634-n7808-n78C1-n7960-n7A58-n7B8E-n7B9F-n7CCF-n7CD3-n7634-n7808-n78C1-n7960-n7A58-n7B8E-n7B9F-n7CCF-n7CD3-n7634-n7808-n7B9F-n7CCF-n7CD3-n7CD3-n7CDn7D9C-n7DA8-n7DD1-n7E6A-n800B-n80BB-n8128-n8129-n8162-n82EF-n8346-n83B5n84A5 - n8507 - n8509 - n8556 - n858E - n85A3 - n85F0 - n86E3 - n8740 - n8839 - n8986 - n8A0B - n8B1D - n86E3 - n86En8B38-n8D01-n8D40-n8DB3-n8F48-n8FD2-n9045-n924A-n9317-n9361-n93D5-n93E8n94B7 - n94C2 - n9586 - n9662 - n96A2 - n9802 - n991B - n993B - n9A45 - n9A53 - n9B04 - n9B07 - n9802 - n980n9B6F-n9C2B-n9C60-n9D65-n9DCB-n9E15-n9E86-n9F25-n9F8D-n9FB4-nA0C1-nA0E2-n9E86-n9F25-n9F8D-n9F8nA124-nA14D-nA161-nA1D4-nA285-nA323-nA366-nA37F-nA3CB-nA476-nA58C-nA65CnA7A9-nA835-nA995-nA9BE-nABEA-nABFC-nAC71-nACE1-nADA3-nAE4D-nAFD6nB023-nB03A-nB155-nB1DC-nB21A-nB266-nB277-nB27B-nB285-nB2F3-nB331-nB38EnB3B1-nB3EE-nB457-nB513-nB557-nB5FA-nB6A3-nB6C1-nB750-nB7D9-nB7E3-nB812nB820-nB8B5-nB93D-nB9D3-nBA33-nBA99-nBA9B-nBB3A-nBB56-nBBCA-nBC2AnBC9B-nBD31-nBE32-nBF00-nBF2C-nC115-nC25A-nC277-nC2DA-nC2DD-nC372nC4BF-nC511-nC6E8-nC902-nC904-nC946-nC9E0-nCA92-nCB06-nCBEE-nCCC8nCE0B-nCE77-nCF0B-nD04C-nD1B5-nD1CF-nD1D0-nD519-nD586-nD65F-nD6A1-nD6EB-nD83D-nD8FE-nD915-nD993-nD9B9-nDA2F-nDAE9-nDC09-nDC14-nDC25-nDD57-nDDF8-nDF01-nDFA1-nDFA6-nDFF8-nE03A-nE0E1-nE14E-nE153-nE169-nE1B0-nE1E7-nE1F9-nE305-nE39F-nE3D0-nE3D3-nE4C6-nE4D6-nE593-nE60B-nE647-nE69F-nE6AD-nE6BA-nE6C5-nE799-nE8A3-nE8AE-nE8EF-nE9DB-nEB26-nEB65-nEC6E-nECC8-nECF1-nED93-nEDFA-nEE30-nEE60-nEECC-nEF6A-nEF7D-nF011-nF01C-nF050-nF06A-nF092-nF0BD-nF0CA-nF0F7-nF19B-nF2B8-nF442-nF5EB-nF708-nF724-nF728-nF74B-nF74E-nF7DA-nF845-nF89E-nF8E7-nF8E8-nF953-nF95E-nFA3D-nFAD5-nFBC9-nFCED-nFD2C-nFE6E-nFF8E-nFFA3-nFFEA

2.2 Estrategia

Se utiliza un arreglo "a" para guardar todos los dígitos del archivo tex y "hexarray" (solo con ceros y 10000 en espacio de memoria) para guardar las secuencias de 4 dígitos hexadecimeales. Nota: Para trabajar con números hexadecimales se utilizó la función "strtol(char, NULL, 16)".

Luego se recorrió el arreglo "hexarray" ordenando todas las secuencias de 4 dígitos con el método de ordenamiento por inserción.

Una vez ordenado de menor a mayor, el arreglo es recorrido y se van mostrando las secuencias que se repiten al menos 1 vez con su respectiva frecuencia.

2.3 Justificación

Dado a sus bajos requerimientos de memoria y estabilidad (nunca intercambia registros con claves iguales) se considera el método de inserción un ordenamiento fiable para la implementación del algoritmo.

Pese a su lento proceso y la numerosas comparaciones necesarias a realizar, muestra un comportamiento razonablemente bien en gran cantidad de situaciones, y esta no es la escepción.

Tiene como complejidad en el peor de los casos $O(n^2)$ y en el mejor de los casos O(n) (o sea, cuando el arreglo está ordenado), y el recorrido guardar las secuencias de 4 dígitos hexadecimeales una de O(n-4).

Por lo que la complejidad del algoritmo sería:

En el mejor caso: n + (n-4)En el peor caso: $n^2+(n-4)$

- 3 Problema 3
- 3.1 Solución Encontrada
- 3.2 Estrategia
- 3.3 Justificación