Bucket Sort (A, N) 1 cria N listas B[i] 2 para i <- 1 até » faça 3 BEiJ <- NIL 4 para i <- 1 até N laça 5 insura (B[Moor (A[i]/N)], A[i]) 6 para i <-1 até » laça 7 ordena (B[i]) 8 A <- concatena Listes (B, N) 9 return A G bucket sort é capaz de ordenar a coleção dada em tempo linear porque usamos a divisão intera de x € [0, №2-1] por N. A linearidade e', de lato, observeda quando se trate da ordenação das N listas, porque se a coleção for espaçada podemos fazê-la em 0(1).

11) Vranda A = ac-bd e B = ad+bc podemos considerar as seguintes multipli cações $M_1 = ac$, $M_2 = bd$, $M_3 = (a+b)$ (C+0), tal que A=M1-M2 & B=M3-M1-M2 Assim, verelica-re que foram usados apenos 3 multiplicações reais. Mult Complex (a, b, c, d) 1. M, = a.c 2. M2 = b.d 3. $M_3 = (\alpha + b)(c + d)$ 9. return [M1 - M2, M3 - M1 - M2]