

1.

| | | | | | | | |
|---|---|---|---|---|---|---|---|
| A | B | A | B | A | B | C | A |
| 0 | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 0 | 1 |

2.

$$T(n) = \begin{cases} O(K^2), & n < k \\ 2T\left(\frac{n}{2}\right) + O(n), & \text{otherwise} \end{cases}$$

所以， $T(n) = O(n) * \lg\left(\frac{n}{k}\right) + O(K^2) * \frac{n}{k}$

其中， $\lg\left(\frac{n}{k}\right)$ 為做 a 次 merge sort，剩下 k 筆資料 $\rightarrow \frac{n}{2^a} = k$ ，則 $a = \lg\left(\frac{n}{k}\right)$

$\frac{n}{k}$ 為 merge sort 做到每個 set 只剩下 k 筆資料，再對每個 set 做 sort

3.

?

4.

想法：每兩項 data 一組，相互比較後，再將較大的 set 之 MAX 及較小的 set 之 MIN 取出, Pseudo-code 如下：

```
void MaxMin( int a[], int n, int Max, int Min )
```

```
{
    if( n ≤ 0 )    error();
    else if( n%2 == 1 ){
        max = min = a[1];
        i = 2;
    }
    else{
        if( a[1] > a[2] ){
            max = a[1];
            min = a[2];
        }
        else{
```

```

        max = a[2];
        min = a[1];
    }
    while( i < n )
    {
        if( a[i] > a[i+1] )
        {
            if( a[i] > max )    max = a[i];
            if( a[i+1] > min )    min = a[i+1];
        }
        else
        {
            if( a[i+1] > max )    max = a[i+1];
            if( a[i] < min )    min = a[i];
        }
        i = i+2;
    }
}

```

比較次數： $\frac{3}{2}(n-1)$ 次， time complexity : $O(n)$

5.

(1) FALSE (2) FALSE

6.

(a) FALSE

(b) FALSE

若不按照 hash function 之定義，照順序擺放資料，會導致資料搜尋發生 miss

(c) FALSE

can stored in a dynamically allocated structure

(d) FALSE

using if, else, and recursive call function

(e) FALSE

Time complexity 的高低由 DS 及 ALGO 來分析，不是由 program 遞迴或非遞迴來分析