1 个 C 类地址, 地址段为, 划分 8 个子网主机数 5, 5, 13, 25, 24, 26, 48, 50。请划分子网和子网掩码?

首先明确一点,子网中最大主机数都是 2的倍数,因为是 【0000 0000】--【1111 1111】,所以一个子网的最大主机个数为 2,4,8,16,32,64,128.....(就是 2的1次方,2的2次方,以此类推)

明白上面一点后按照题目要求,找到题目中 <u>主机数 与 上述最大主机数 最接近 的</u>两个中较大 的一个:

举例说, 48 这个主机数, 和他最接近的应该是 32 和 64, 那么我们要取 64 就可以了。 (如果比他小, 那岂不是这 48 个主机要分成两个子网了么)

按照上面的方法,列出题目中给出主机数对应的最大主机数对照表

| 编号 | 题中主机数 | 对应的子网数 |
|----|-------|--------|
| Α | 5 | 8 |
| В | 5 | 8 |
| С | 13 | 16 |
| D | 25 | 32 |

| E | 24 | 32 |
|---|----|----|
| F | 26 | 32 |
| G | 48 | 64 |
| Н | 50 | 64 |

对照上述表格可以看出, A-F 把最大子网数相加为 128, G-H 相加也是 128, 刚好是 256/2 的结果

所以首先要分成两个大的子网 128 个主机一个子网

000 0000

000 0000

那 G和 H就好办了, 64=128/2, 所以 G和 H就是上面两个子网任意取其中一个, 再分成一半分别给 G和 H就好了

比如我们取第一行段给 G和 H:

G: 00 0000

H: 00 0000

剩下的就是 A-F 了

A+B+C的子网数是 32,和 DEF的子网数相等,这样就是 4个32主机数的子网了

所以,我们把上面第二行的子网再分成 4个32主机数的子网好了

4个子网,就是要有 4中变化,用二进制表示就 00,01,10,11;所以,4个子网如下

A-C: 0 0000

D: 0 0000

E: 0 0000

F: 0 0000

这样的话, DEF的 3 个子网就划分好了。

剩下 ABC三个子网,还是按照刚才的方式, A和 B分别是 8 个最大主机数, C是 16个,即 A+B=C=16个最大主机数,所以将 A-C 的那个子网再划分成两个给 AB和 C用,如下:

A-B: 0000

C: 0000

所以, C的子网就出来了, 剩下的 A和B就是8和8各取一半, 如下

A: 000

B: 000

所以 根据上述一步步拆解,得到的结果如下

| 编号 | 题中主机数 | 对应的子网数 | 对应的子网 |
|----|-------|--------|-------|
| A | 5 | 8 | |
| В | 5 | 8 | |
| С | 13 | 16 | |
| D | 25 | 32 | |
| E | 24 | 32 | |
| F | 26 | 32 | |
| G | 48 | 64 | |

H 50 64

当然如果一开始选择的两个大子网 A-F 和 G-H是反过来的话结果会不一样,应该是如下结果:

| 编号 | 题中主机数 | 对应的子网数 | 对应的子网 |
|----|-------|--------|-------|
| Α | 5 | 8 | |
| В | 5 | 8 | |
| С | 13 | 16 | |
| D | 25 | 32 | |
| E | 24 | 32 | |
| F | 26 | 32 | |
| G | 48 | 64 | |

当然子网对应不一定要对应 A-H,主要在相同的位数的子网中调换也是可以的,如果不看前面对应的编号,那么划分子网的结果就是这两种结果