BitMap很类似于数组,不过是利用计算机底层使用二进制存储数据的特性所实现 的"数组" 对于十进制数1234而言,将其转换成二进制的结果为 0100 1101 ◎ 如果将二进制数中的0看作是False,1看做是True,那么这12位的二进制数就可以看做 0010,一共12位 是一个标志位数组 使用数字来代替数组,可大幅度的节省空间,如果用数组来存储标志位,最少需要8字节空间 (Java中的布尔值占一个字节) 0 1 0 1 0 1 0 0 一 可使用8个bit来代替 但是如果使用BitMap进行存储的话,每一个标志位使用1bit表示,8个标志位只需要8bit,也就是一 个字节的占用空间 8个元素的数组 若使用BitMap来存储值为6的元素,其结果为: 0000 0010,index为 6的bit设置为1即可 从上图中可以看出,BitMap只能保存类似于True或者是False的标志位,不能表示其它的数字。所以,BitMap多应用于某元素是否存在于某个海量数据中的判断, 进而衍生出对大数据的去重 e *char*[] bytes; e *int* nbits; this.nbits = nbits;
this.bytes = new char[nbits/16+1]; 对于char[0]而言,存在16个bit,可以表示0~15,但不包括16,所以当nbits为16时,需要额外的 基本定义 😊 16个bit K在哪个格子里面? 16bit | 16bit | 16bit | 16bit | 16bit | 16bit | 假设将数值K于BitMap中进行设置,首先需要找到K理应所在的数组 元素下标 通过上图可以直接看出,数值K在数组中的元素索引其实就是 k/ 16,向下取整 29在哪个bit里面? 设置bit位 在获取到数组索引之后,剩下的就是定位具体的bit位(Java实现 BitMap 简单实现 bit = K % 16,表示具体的bit位 移位是一个二元运算符,用来将一个二进制数中的每一位全部都向一个方向移动指定位,溢出的部分将被舍 弃,而空缺的部分填入0 移位操作 ⊖ 将bit位中的数值置位1 bytes[n] = bytes[n] | 1 << bit 完整实现 BitMap+哈希函数可构建一占用内存空间极少的去重器,例如爬虫 系统中的URL去重 首先使用哈希函数将URL进行编码,而后根据某种规则获取其整数表示,在BitMap中设置该值,平均时间 复杂度为O(1) 大数据去重 URL去重 ⊖ 对后续URL进行爬取时,按照同样的规则计算,并于BitMap中获取该值,以决定是否需要进行请求并解析, 平均时间复杂度同样为O(1) **但是,BitMap并不是全能的,其内存空间占用完全取决于最大的那** ○ 假如需要存储10个数,但是这10个数的最大值为10亿,那么BitMap必须要能够存储10亿这一数字,占用空间将达到120MB,而使用数组只需要40个字节 个整数 因此,为了解决此问题,衍生出了布隆过滤器,具体细节可以Google BitMap具有天然的顺序性,所以可以应用于数据的排序,但是正如前面所提到的缺陷: 排序的前提就是序列 中的最大值不是特别大 如果最大值为1000亿,但是序列中只有少量的几十万数据的话,使用BitMap将会浪费大量的内存 BitMap的应用 所以,BitMap用于排序适用的场景较少,条件比较苛刻,但是一旦碰上了,将会是一个杀手级的 用于数据重复较少、最大值较小并且数据量庞大的排序 利器 直接循环取数,对于重复的数据可以维护一个散列表,来记录该元素重复的次数,遍历时将其加上即可 实现标签的交集、并集操作