

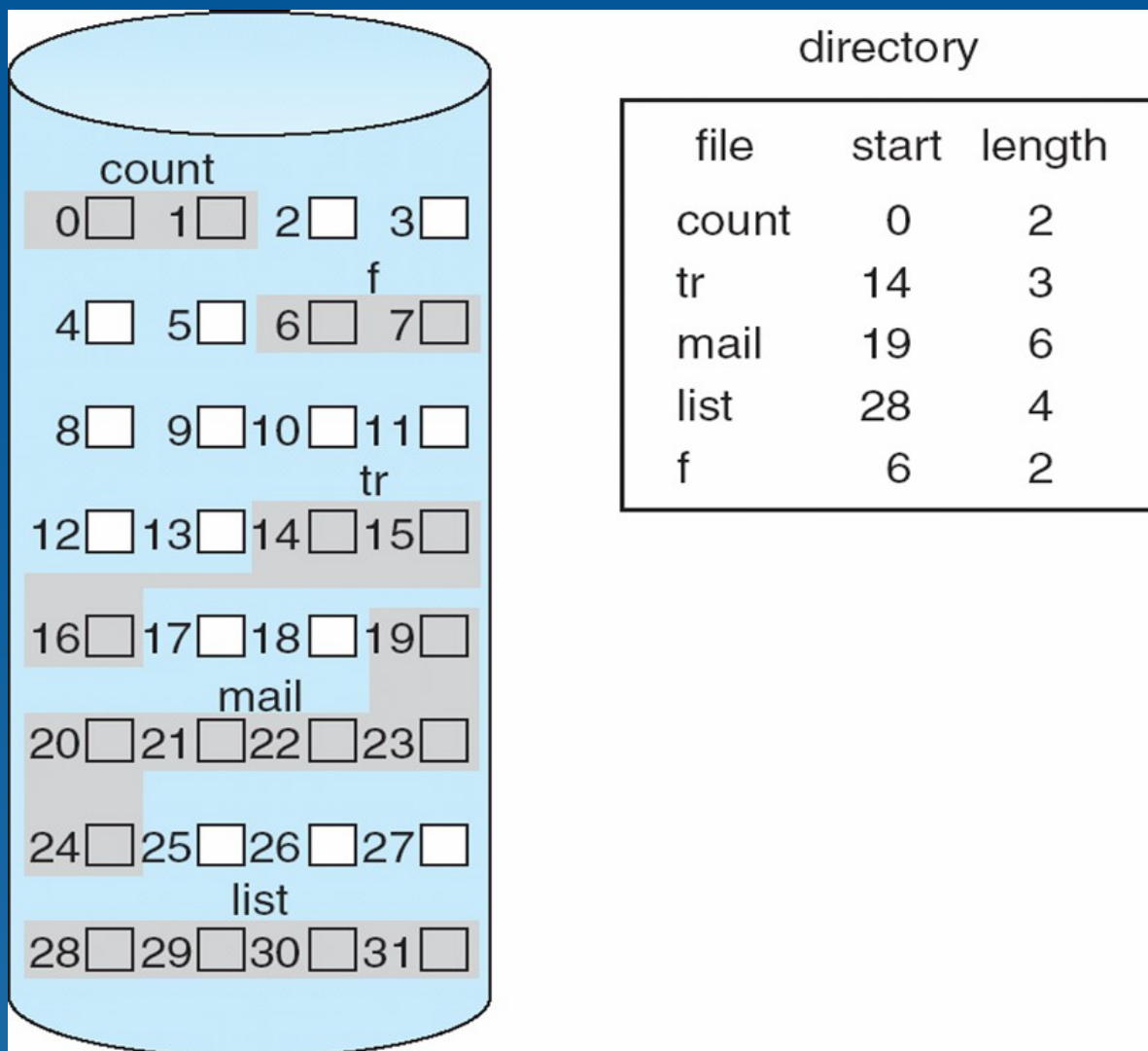


外存分配方法

磁盘空间分配给文件

- ◆ 这里讨论分配方法，是指如何将磁盘数据块分配给文件
- ◆ 连续分配， Contiguous allocation
- ◆ 链接分配， Linked allocation
- ◆ 索引分配， Indexed allocation

磁盘空间的连续分配



连续分配

◆从逻辑地址至物理地址的映射



目标数据块 = Q + 文件起始物理地址
数据块内部的偏移 = R

连续分配

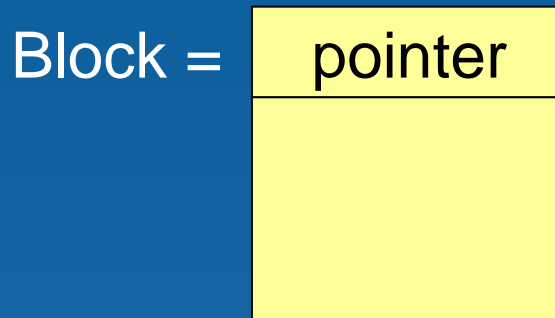
- ◆每个文件占有磁盘中一串连续的数据块
- ◆实现简单 – 只需要给出起始位置（块号）和文件长度（数据块总数）
- ◆支持随机访问
- ◆碎片浪费（动态存储空间分配问题）
- ◆不方便文件长度扩展

基于 Extent 的连续分配

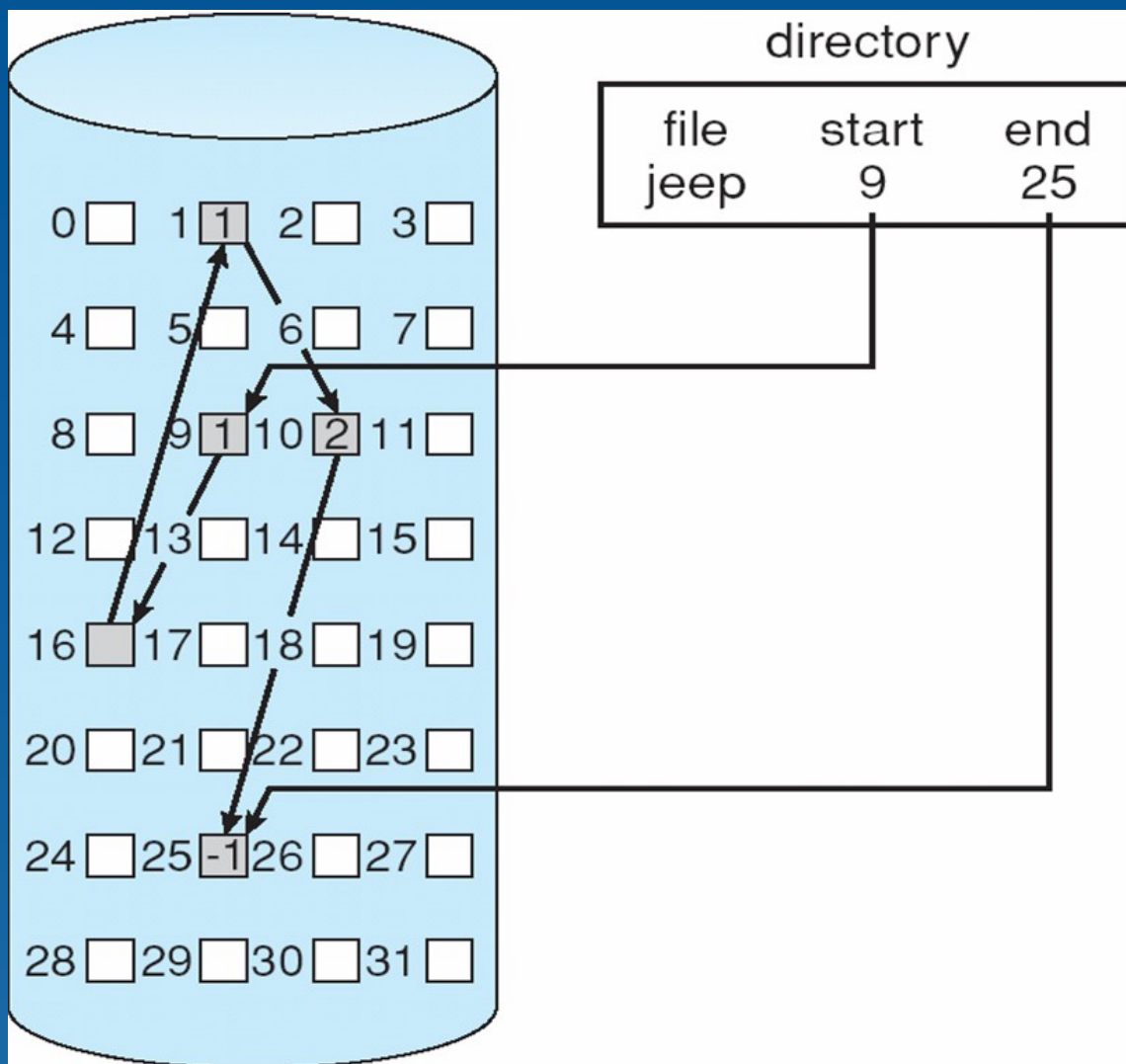
- ◆改进型的连续分配策略。应用于许多文件系统中
- ◆为文件分配磁盘空间，以 **Extent** 为单位
- ◆一个 **extent** 就是磁盘中一串连续数据块。一个文件由若干 extents 组成

链接 (Linked) 分配

- ◆文件存储在一个磁盘数据块的链表中。
- ◆数据块可以分散各处。只要有空闲块，都可以利用



链接分配



链接分配 (续)

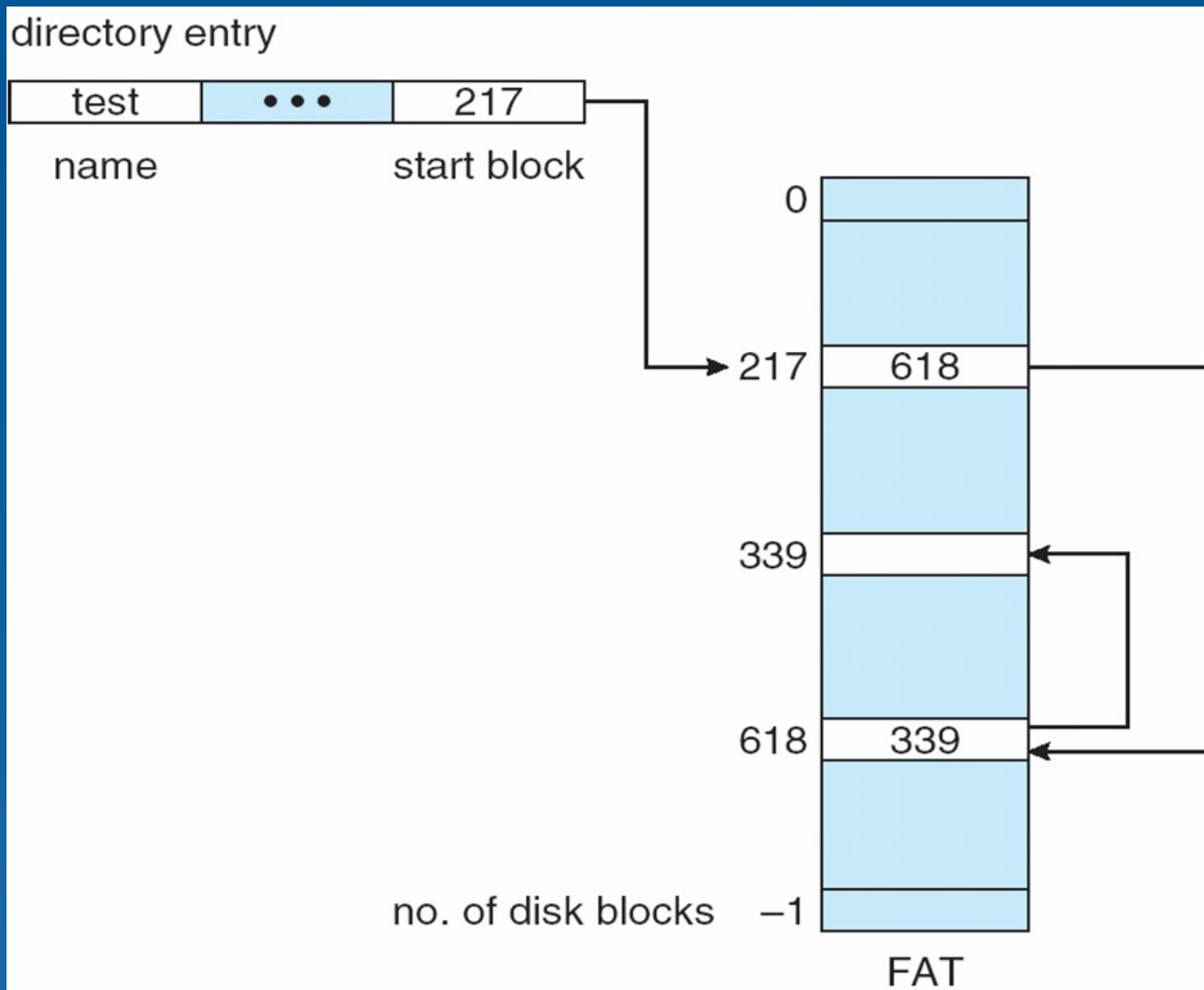


- ◆ 文件逻辑地址表示的访问位置，处于链表的第 Q 个数据块
- ◆ 数据块内部偏移 $= R + 1$

链接分配（续）

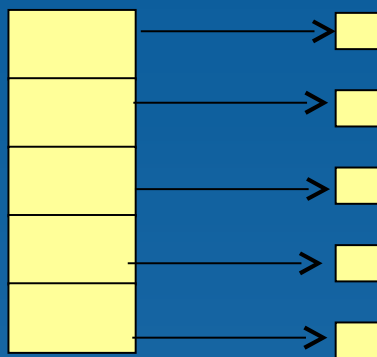
- ◆实现简单 – 只需要给出起始位置（块号）
- ◆磁盘数据块充分利用
- ◆不支持随机访问
- ◆太依靠数据块中的指针，要求磁盘设备可靠性好

DOS 的 FAT - File-Allocation Table



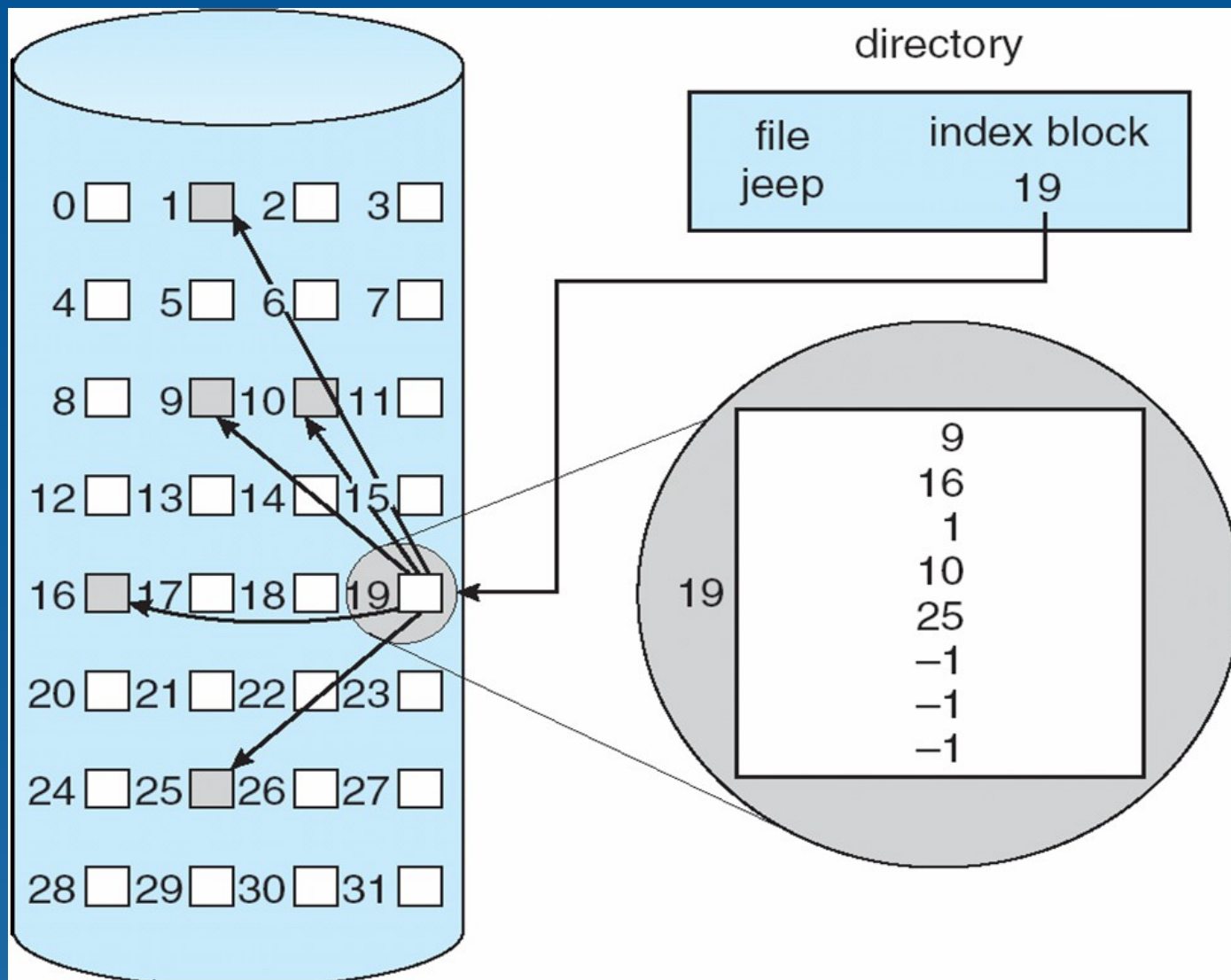
索引 (Indexed) 分配方法

- ◆将链表分配方法的数据块指针，全部归置到一个数据块，称作索引块 (index block)
- ◆逻辑视图如下



索引表

索引分配方法



索引分配方法（续）



- ◆ $Q =$ 数据块在索引表的偏移
- ◆ $R =$ 目标位置在数据块内部的偏移

索引分配方法（续）

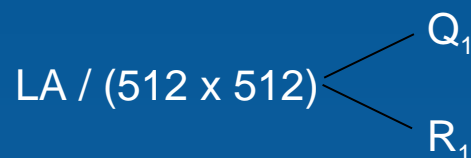
- ◆支持随机访问
- ◆支持动态伸缩文件长度，没有外部碎片
- ◆需要一个索引数据块
- ◆访问索引数据块，增减开销

索引分配方法 - 映射

- ◆ 设文件长度不超过 256K words，数据块长度 512 words。文件的索引表只占用 1 个数据块。
- ◆ 那么，如果文件长度再扩充呢？

索引分配方法 - 映射 (续)

◆ 二层索引 (最大文件长度可达 512^3)



Q_1 = 外层索引表的偏移

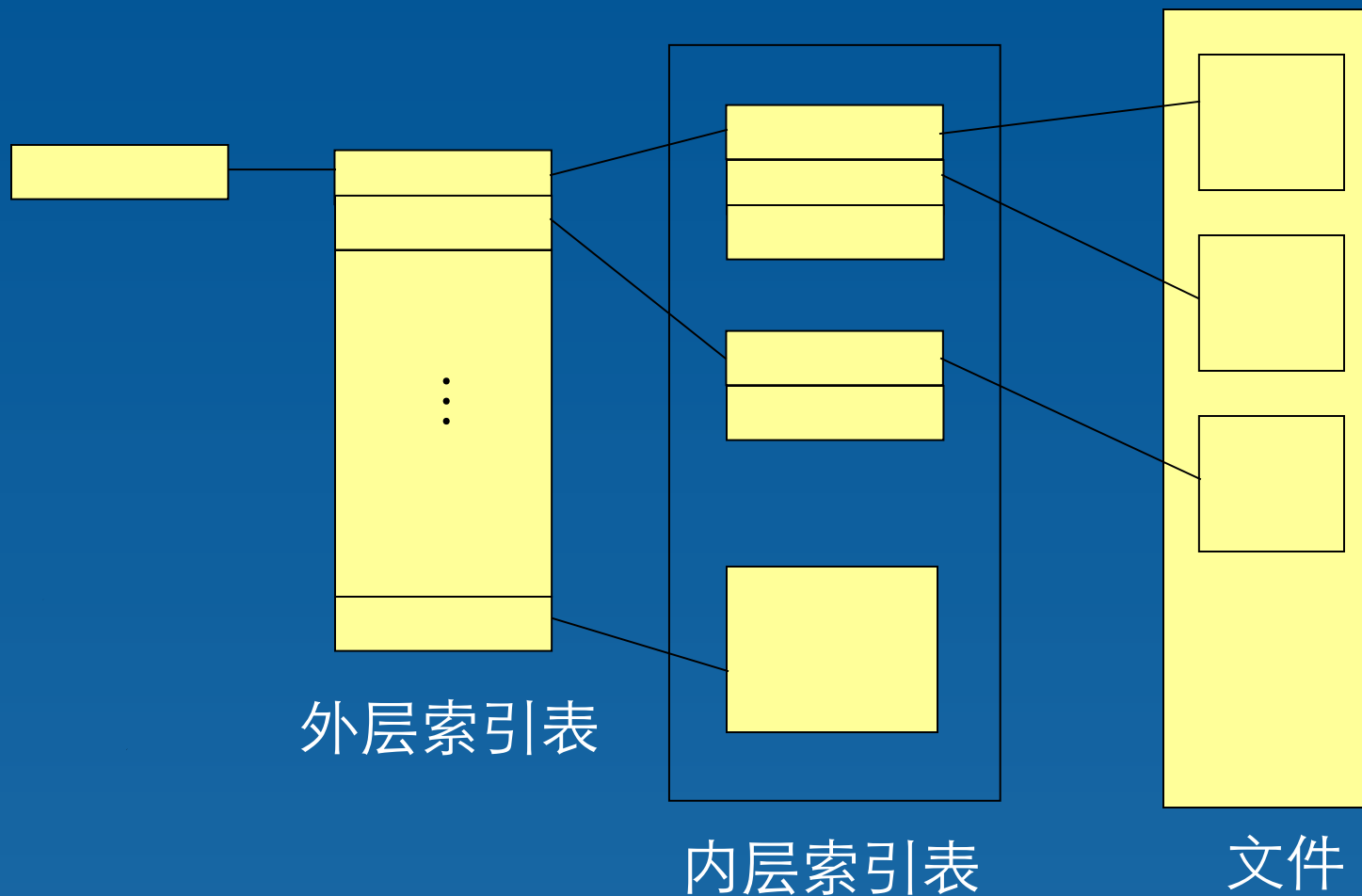
R_1 继续展开



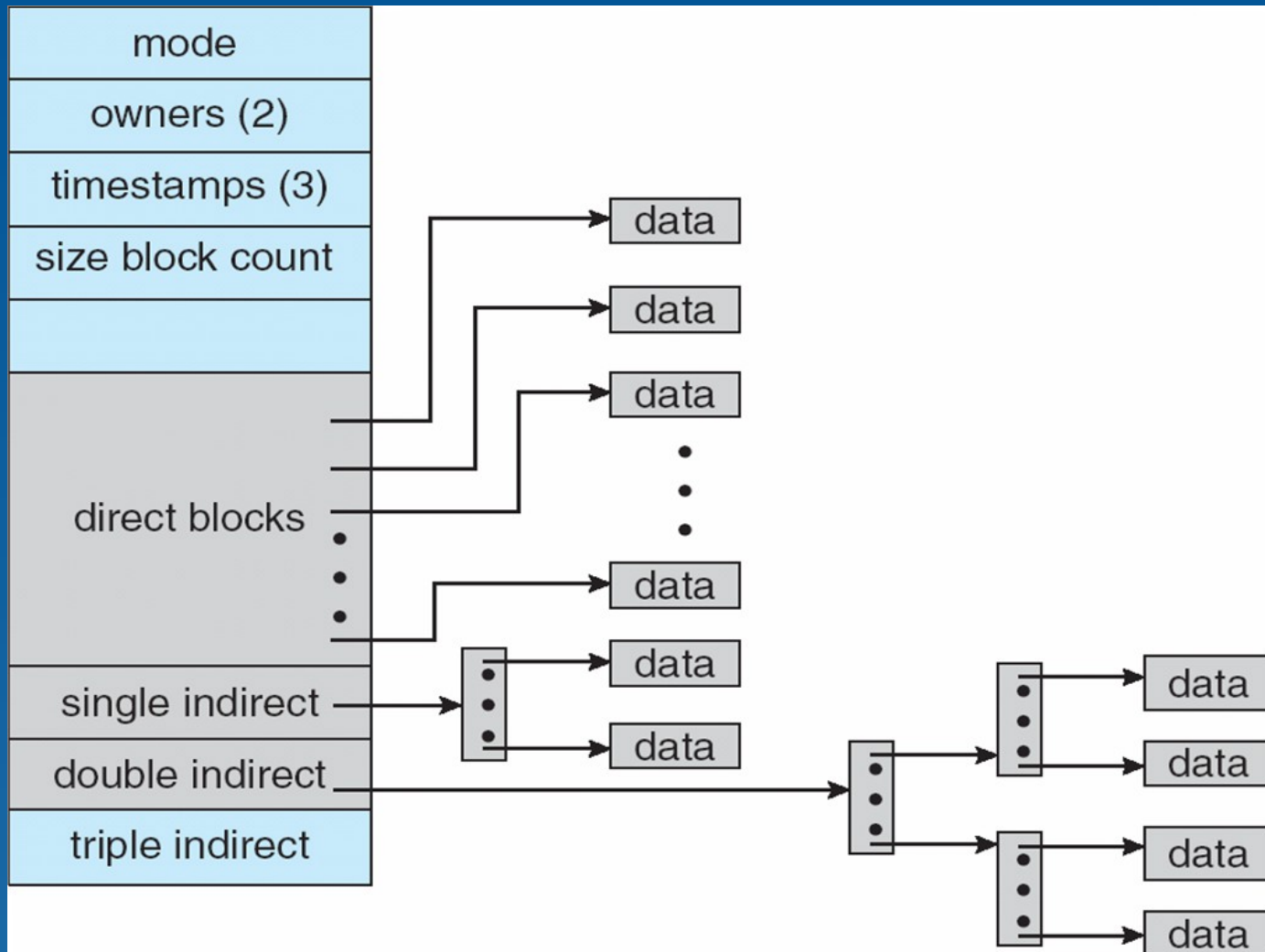
Q_2 = 内层索引表的偏移

R_2 = 目标位置在数据块内部的偏移

索引分配方法 - 映射 (续)

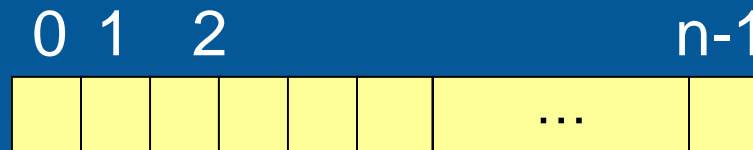


示例： UNIX UFS (数据块长度 4K bytes)



空闲空间管理 - 位图

◆位图 (管理 n 数据块)



$$\text{bit}[i] = \begin{cases} 0 \Rightarrow \text{数据块 } [i] \text{ 空闲} \\ 1 \Rightarrow \text{数据块 } [i] \text{ 被占用} \end{cases}$$

● 被占用数据块的地址 (块号)

= (每个 word 含 bit 总数) * (内容是全 0 的 word 总数)

+ 第一个含 “1”bit 的 word 中 “1” 的偏移位置

空闲空间管理 - 位图 (续)

◆保存位图需要额外的空间

∞ 举例:

数据块长度 = 2^{12} bytes

磁盘空间容量 = 2^{30} bytes (1 GB)

数据块总数 $n = 2^{30}/2^{12} = 2^{18}$

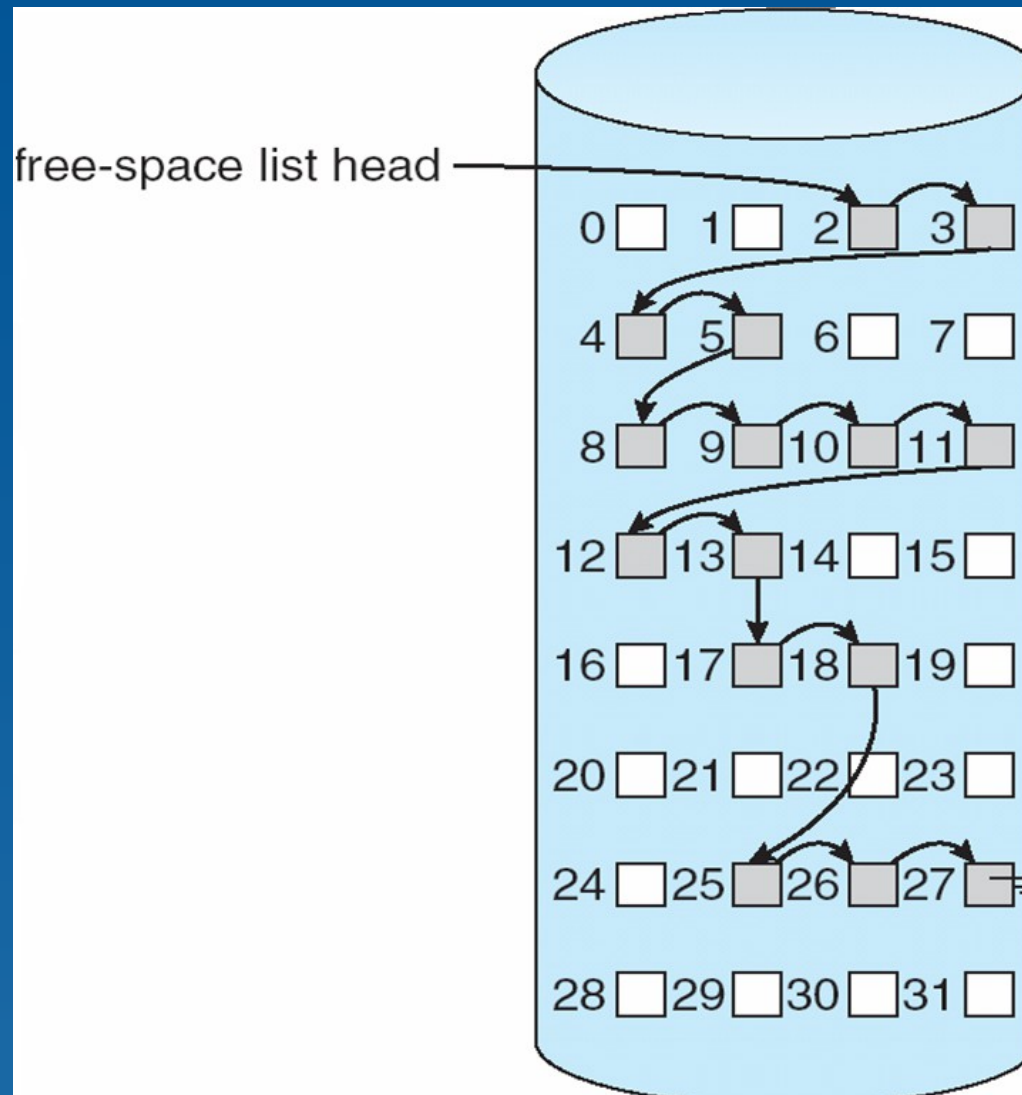
位图占用 2^{18} bits , 或 32K bytes)

空闲空间管理 - 链表

◆ 空闲数据块链表

- ∞ 与链接分配方法配合使用
- ∞ 不浪费空间
- ∞ 不易整合出连续空闲空间

示例：空闲数据块链表





End