

文件的物理结构

操作系统需要对磁盘块进行哪些管理

对非空闲磁盘块的管理（存放了文件数据的磁盘块）

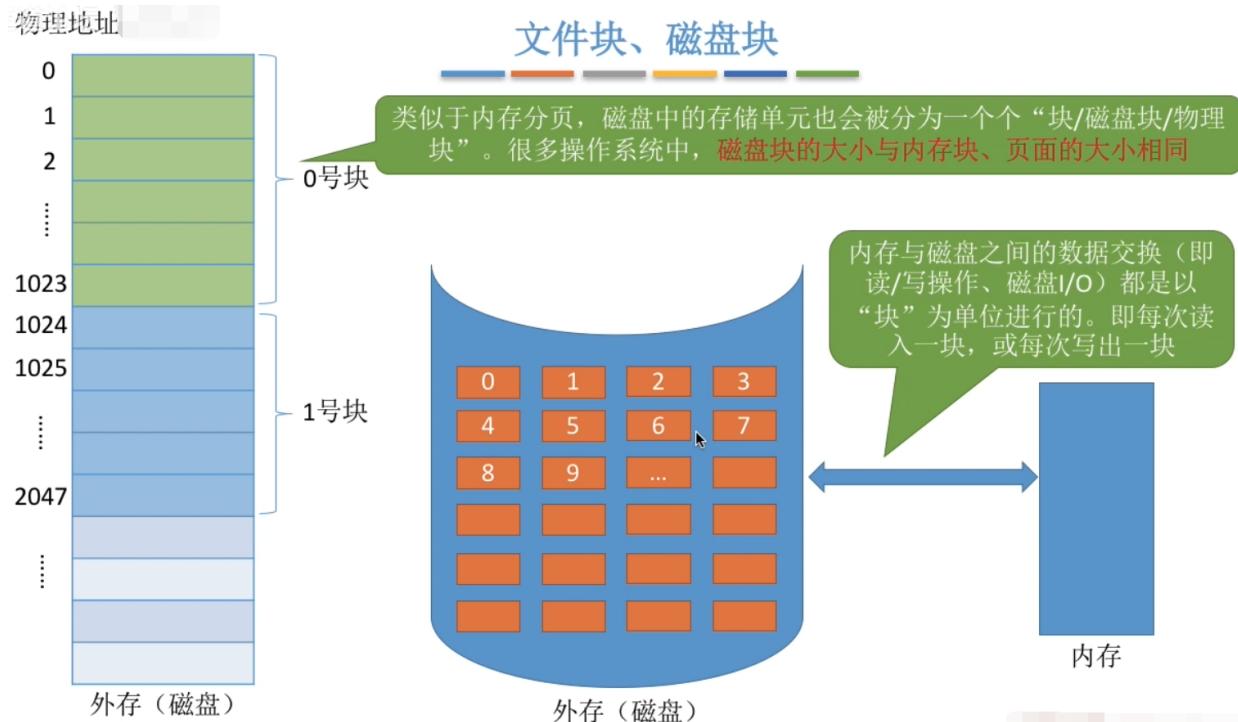
对空闲磁盘块的管理

“文件的物理结构/文件分配方式”要探讨的问题

“文件存储空间管理”要探讨的问题

文件块、磁盘块

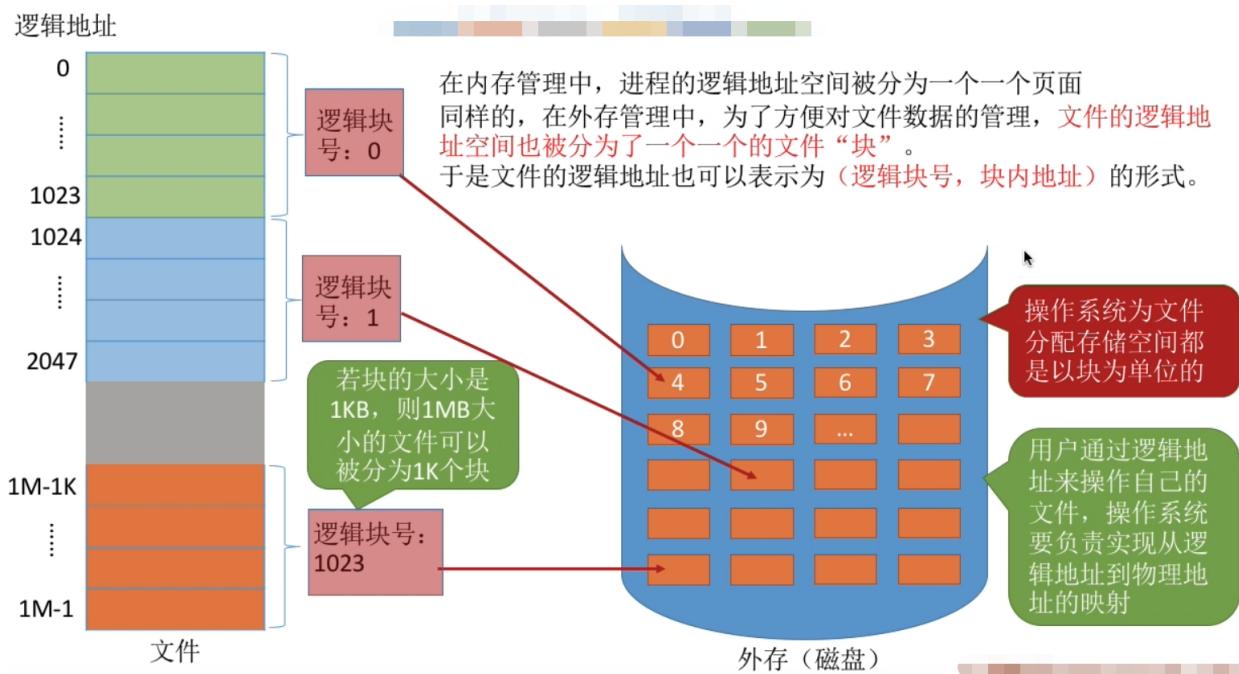
类似于内存分页，磁盘中的存储单元也会被分为一个个“块/磁盘块/物理块”。很多操作系统中，磁盘块的大小与内存块、页面的大小相同



在内存管理中，进程的逻辑地址空间会被分为一个一个页面

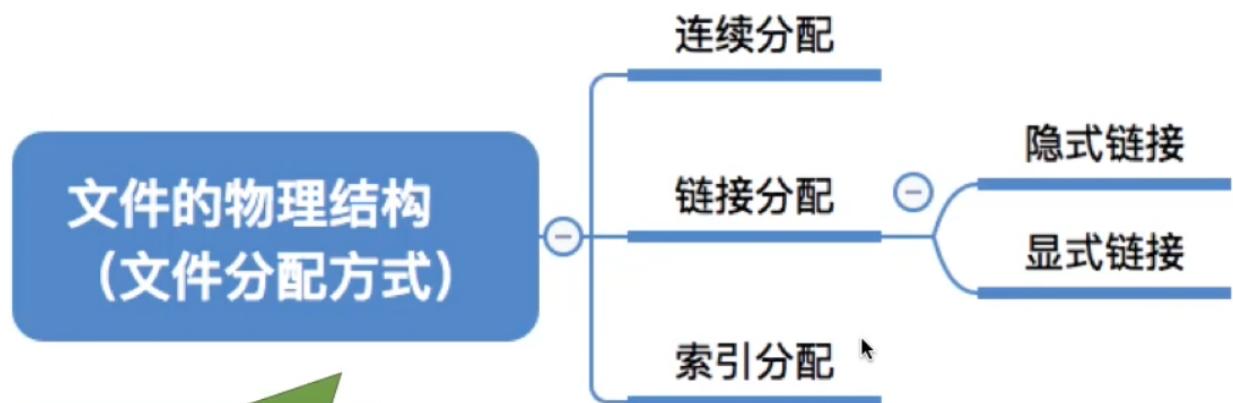
同样的，在外存管理中，为了方便对文件数据的管理，文件的逻辑地址空间也被分为了一个一个的文件块

于是文件的逻辑地址也可以表示为（逻辑块号，块内地址）的形式。



文件分配方式

		How?	目录项内容	优点	缺点
顺序分配		为文件分配的必须是连续的磁盘块	起始块号、文件长度	顺序存取速度快, 支持随机访问	会产生碎片, 不利于文件拓展
链接分配	隐式链接	除文件的最后一个盘块之外, 每个盘块中都存有指向下一个盘块的指针	起始块号、结束块号	可解决碎片问题, 外存利用率高, 文件拓展实现方便	只能顺序访问, 不能随机访问。
	显式链接	建立一张文件分配表(FAT), 显式记录盘块的先后关系(开机后FAT常驻内存)	起始块号	除了拥有隐式链接的优点之外, 还可通过查询内存中的FAT实现随机访问	FAT需要占用一定的存储空间
索引分配		为文件数据块建立索引表。若文件太大, 可采用链接方案、多层次索引、混合索引	链接方案记录的是第一个索引块的块号, 多层/混合索引记录的是顶级索引块的块号	支持随机访问, 易于实现文件的拓展	索引表需占用一定的存储空间。访问数据块前需要先读入索引块。若采用链接方案, 查找索引块时可能需要很多次读磁盘操作。



即：文件数据应该怎样存放在外存中？

连续分配

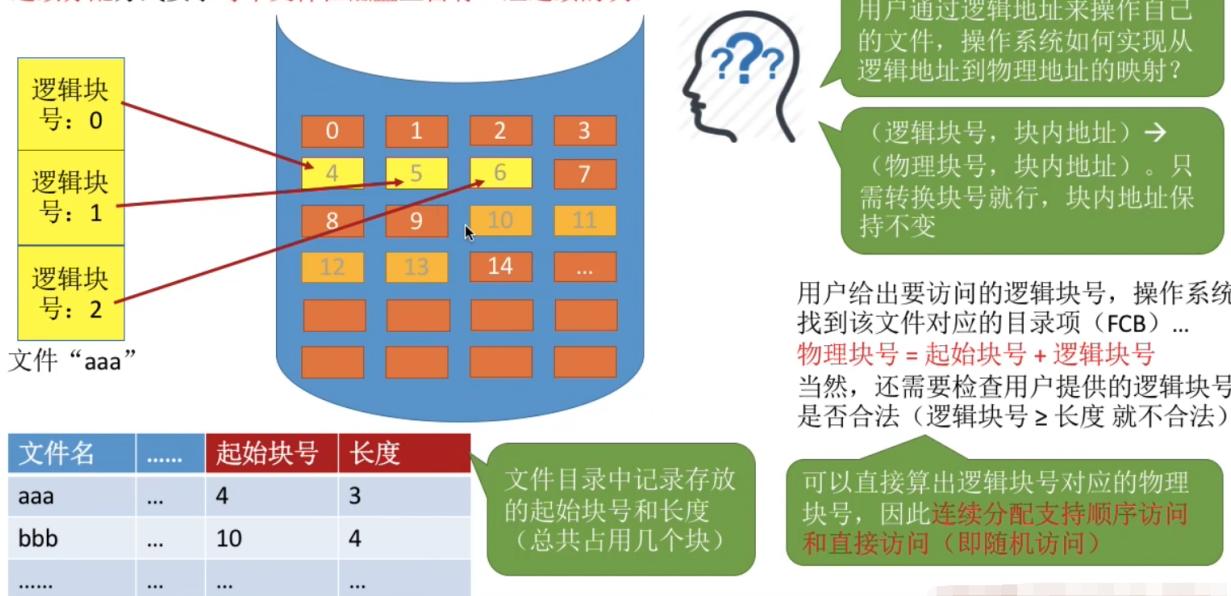
连续分配方式要求每个文件在磁盘上占有一组连续的块。

$$(\text{逻辑块号}, \text{块内地址}) \rightarrow (\text{物理块号}, \text{块内地址})$$

用户通过逻辑地址来操作自己的文件，操作系统如何实现从逻辑地址到物理地址的映射？

只需转换块号就行，块内地址保持不变

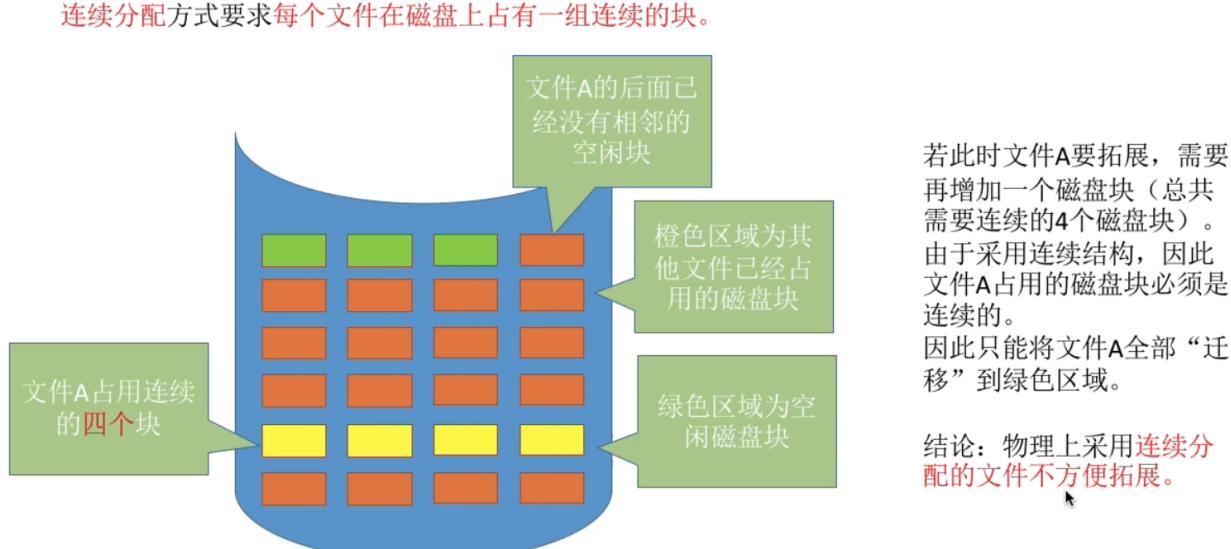
连续分配方式要求每个文件在磁盘上占有一组连续的块。

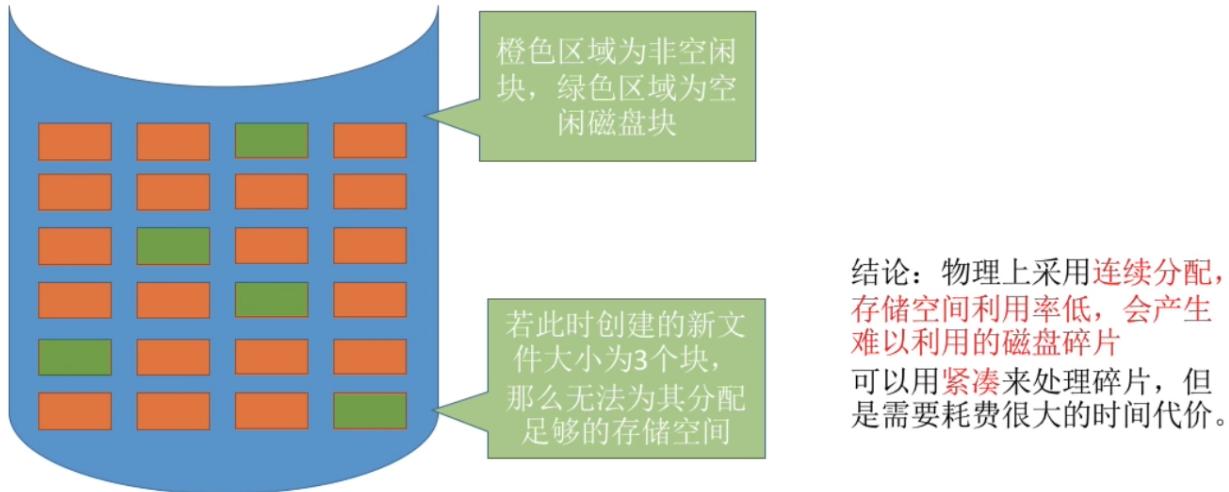


读取某个磁盘块时，需要移动磁头。访问的两个磁盘块相隔越远，移动磁头所需时间就越长。

结论：连续分配的文件在顺序读/写时速度最快

连续分配方式要求每个文件在磁盘上占有一组连续的块。





连续分配方式要求每个文件在磁盘上占有一组连续的块。

优点：支持顺序访问和直接访问（即随机访问）；连续分配的文件在顺序访问时速度最快

缺点：不方便文件拓展；存储空间利用率低，会产生磁盘碎片

链接分配

链接分配采取离散分配的方式，可以为文件分配离散的磁盘块。分为**隐式链接**和**显式链接**两种。

隐式链接——除文件的第一个盘块之外，每个盘块中都存有指向下一个盘块的指针。文件目录包括文件第一块的指针和最后一块的指针。

优点：很方便文件拓展，不会有碎片问题，外存利用率高。

缺点：只支持顺序访问，不支持随机访问，查找效率低，指向下一个盘块的指针也需要耗费少量的存储空间。

考试题目中遇到未指明隐式/显式的“链接分配”，默认指的是**隐式链接**的链接分配

显式链接——把用于链接文件各物理块的指针显式地存放在一张表中，即**文件分配表**（**FAT**, File Allocation Table）。一个磁盘只会建立一张文件分配表。开机时文件分配表放入内存，并**常驻内存**。

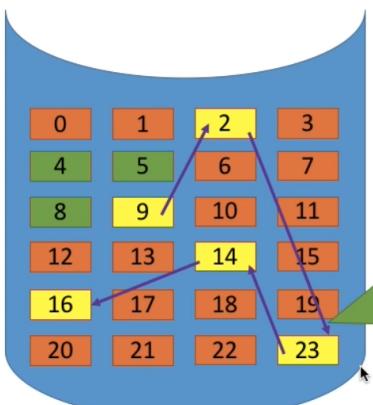
优点：很方便文件拓展，不会有碎片问题，外存利用率高，并且**支持随机访问**。相比于隐式链接来说，**地址转换时不需要访问磁盘，因此文件的访问效率更高**。

缺点：文件分配表的需要占用一定的存储空间。

链接分配采取离散分配的方式，可以为文件分配离散的磁盘块。分为**隐式链接**和**显式链接**两种。

隐式链接

文件名	起始块号	结束块号
aaa	...	9	16



目录中记录了文件存放的起始块号和结束块号。当然，也可以增加一个字段来表示文件的长度

除了文件的最后一个磁盘块之外，每个磁盘块中都会保存指向下一个盘块的指针，这些指针对用户是透明的



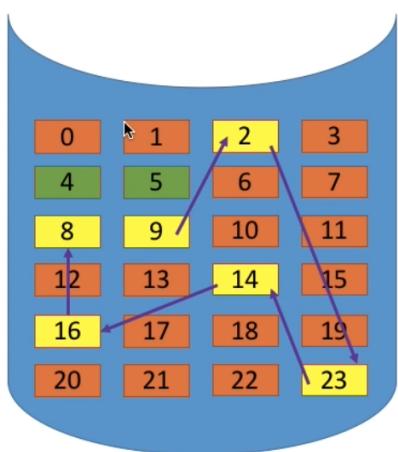
如何实现文件的逻辑块号到物理块号的转变？

用户给出要访问的逻辑块号 i ，操作系统找到该文件对应的目录项（FCB）...

从目录项中找到起始块号（即0号块），将0号逻辑块读入内存，由此知道1号逻辑块存放的物理块号，于是读入1号逻辑块，再找到2号逻辑块的存放位置....以此类推。因此，读入 i 号逻辑块，总共需要 $i+1$ 次磁盘 I/O。

结论：采用**链式分配（隐式链接）**方式的文件，**只支持顺序访问，不支持随机访问**，查找效率低。另外，指向下一个盘块的指针也需要耗费少量的存储空间。

文件名	起始块号	结束块号
aaa	...	9	8



结论：采用**隐式链接的链接分配方式**，很方便文件拓展。另外，所有的空闲磁盘块都可以被利用，**不会有碎片问题，外存利用率高**。



是否方便拓展文件？

若此时要拓展文件，则可以随便找一个空闲磁盘块，挂到文件的磁盘块链尾，并修改文件的FCB

隐式链接——除文件的最后一个盘块之外，每个盘块中都存有指向下一个盘块的指针。文件目录包括文件第一块的指针和最后一块的指针。

优点：很方便文件拓展，不会有碎片问题，外存利用率高。

缺点：只支持顺序访问，不支持随机访问，查找效率低，指向下一个盘块的指针也需要耗费少量的存储空间。

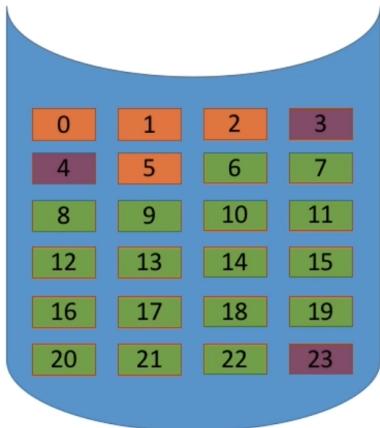
显式链接

把用于链接文件各物理块的指针显示地存放在一张表中。即文件分配表(FAT, File Allocation Table)

链接分配——显式链接

文件名	起始块号
aaa	...	2
bbb	...	4

目录中只需记录文件的起始块号



物理块号	下一块
0	1
1	-1
2	5
3	-1
4	23
5	0
.....	
22	
23	3

FAT (文件分配表)

把用于链接文件各物理块的指针显式地存放在一张表中。即文件分配表 (FAT, File Allocation Table)

假设某个新创建的文件“aaa”依次存放在磁盘块 $2 \rightarrow 5 \rightarrow 0 \rightarrow 1$

假设某个新创建的文件“bbb”依次存放在磁盘块 $4 \rightarrow 23 \rightarrow 3$

注意：一个磁盘仅设置一张FAT。
开机时，将FAT读入内存，并常驻内存。FAT的各个表项在物理上连续存储，且每一个表项长度相同，因此“物理块号”字段可以是隐含的。

文件名	起始块号
aaa	...	2
bbb	...	4



如何实现文件的逻辑块号到物理块号的转变？

物理块号	下一块
0	1
1	-1
2	5
3	-1
4	23
5	0
.....	
22	
23	3

FAT (文件分配表)

用户给出要访问的逻辑块号 i，操作系统找到该文件对应的目录项 (FCB) ...

从目录项中找到起始块号，若 $i > 0$ ，则查询内存中的文件分配表FAT，往后找到 i 号逻辑块对应的物理块号。逻辑块号转换成物理块号的过程不需要读磁盘操作。

结论：采用链式分配（显式链接）方式的文件，支持顺序访问，也支持随机访问（想访问 i 号逻辑块时，并不需要依次访问之前的 $0 \sim i-1$ 号逻辑块），由于块号转换的过程不需要访问磁盘，因此相比于隐式链接来说，访问速度快很多。

显然，显式链接也不会产生外部碎片，也可以很方便地对文件进行拓展。

索引分配

索引分配允许文件离散地分配在各个磁盘块中，系统会为每个文件建立一张索引表，索引表中记录了文件的各个逻辑块对应的物理块（索引表的功能类似于内存管理中的页表——建立逻辑页面到物理页之间的映射关系）。索引表存放的磁盘块称为索引块。文件数据存放的磁盘块称为数据块。

若文件太大，索引表项太多，可以采取以下三种方法解决：

①**链接方案**：如果索引表太大，一个索引块装不下，那么可以将多个索引块链接起来存放。**缺点**：若文件很大，索引表很长，就需要将很多个索引块链接起来。想要找到 i 号索引块，必须先依次读入 $0 \sim i-1$ 号索引块，这就导致磁盘I/O次数过多，查找效率低下。

②**多层索引**：建立多层次索引（原理类似于多级页表）。使第一层索引块指向第二层的索引块。还可根据文件大小的要求再建立第三层、第四层索引块。采用 K 层索引结构，且**顶级索引表未调入内存**，则访问一个数据块只需要 $K+1$ 次读磁盘操作。**缺点**：即使是小文件，访问一个数据块依然需要 $K+1$ 次读磁盘。

③**混合索引**：多种索引分配方式的结合。例如，一个文件的顶级索引表中，既包含**直接地址索引**（直接指向数据块），又包含**一级间接索引**（指向单层索引表）、还包含**两级间接索引**（指向两层索引表）。

优点：对于小文件来说，访问一个数据块所需的读磁盘次数更少。

超级超级超级重要考点：①要会根据多层次索引、混合索引的结构计算出文件的最大长度（**Key**：各级索引表最大不能超过一个块）；②要能自己分析访问某个数据块所需要的读磁盘次数（**Key**：FCB中会存有指向顶级索引块的指针，因此可以根据FCB读入顶级索引块。每次读入下一级的索引块都需要一次读磁盘操作。另外，要注意题目条件——**顶级索引块是否已调入内存**）

索引分配允许文件离散地分配在各个磁盘块中，系统会为每个文件建立一张索引表，索引表中记录了文件的各个逻辑块对应的物理块（索引表的功能类似于内存管理中的页表——建立逻辑页面到物理页之间的映射关系）。索引表存放的磁盘块称为索引块。文件数据存放的磁盘块称为数据块。

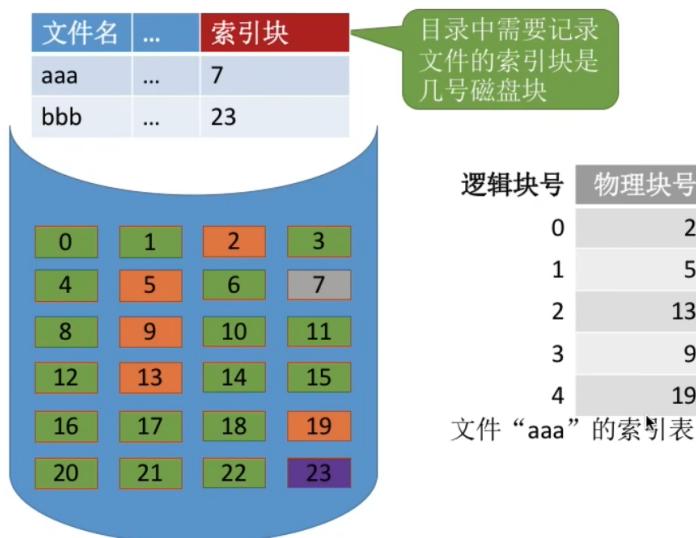


注：在显式链接的链式分配方式中，文件分配表FAT是一个磁盘对应一张。而索引分配方式中，索引表是一个文件对应一张。

可以用固定的长度表示物理块号（如：假设磁盘总容量为 $1TB=2^{40}B$ ，磁盘块大小为 $1KB$ ，则共有 2^{30} 个磁盘块，则可用 $4B$ 表示磁盘块号），因此，索引表中的“逻辑块号”可以是隐含的。

王道考研/CSSKAOYAN.COM

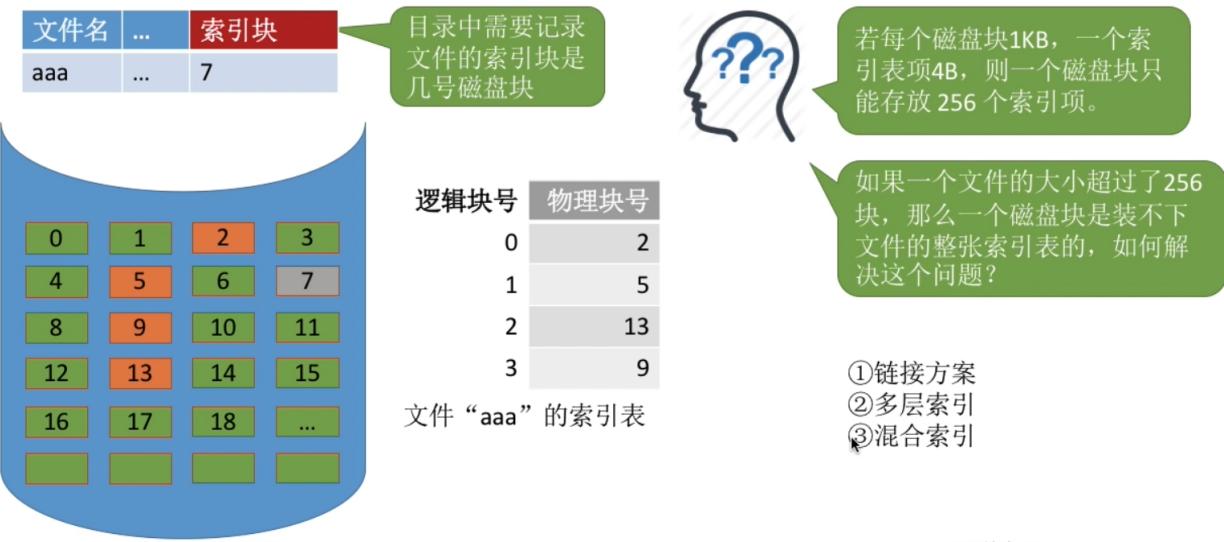
索引分配允许文件离散地分配在各个磁盘块中，系统会为每个文件建立一张索引表，索引表中记录了文件的各个逻辑块对应的物理块。索引表存放的磁盘块称为索引块。文件数据存放的磁盘块称为数据块。



从目录项中可知索引表存放位置，将索引表从外存读入内存，并查搜索引表即可只 i 号逻辑块在外存中的存放位置。

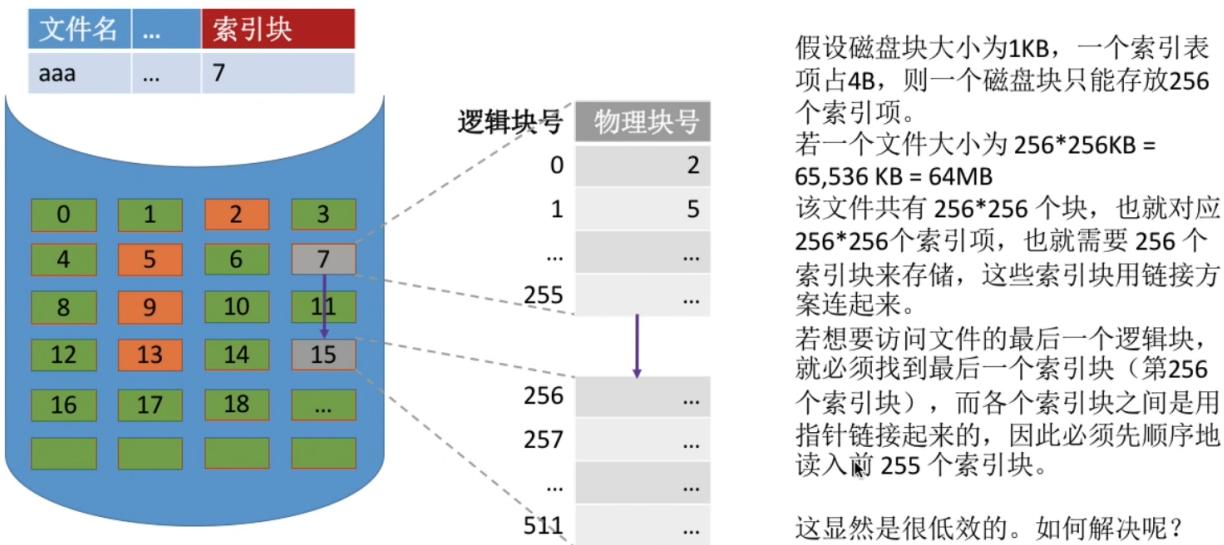
可见，索引分配方式可以支持随机访问。
文件拓展也很容易实现（只需要给文件分配一个空闲块，并增加一个索引表项即可）但是索引表需要占用一定的存储空间

索引分配允许文件离散地分配在各个磁盘块中，系统会为每个文件建立一张索引表，索引表中记录了文件的各个逻辑块对应的物理块。索引表存放的磁盘块称为索引块。文件数据存放的磁盘块称为数据块。



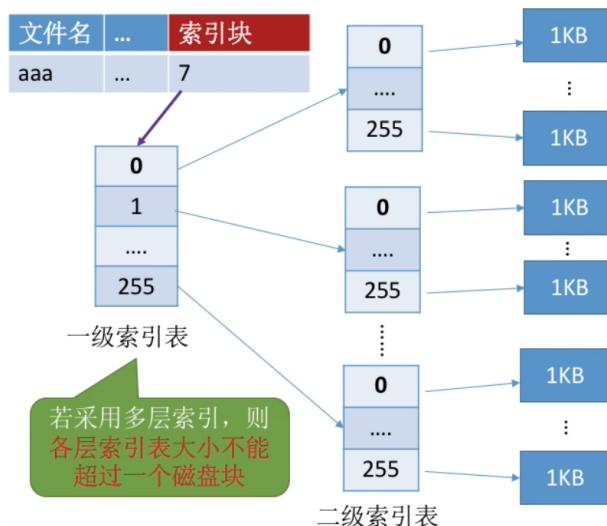
链接方案

①链接方案：如果索引表太大，一个索引块装不下，那么可以将多个索引块链接起来存放。



多级索引

②**多层次索引**: 建立多层次索引(原理类似于多级页表)。使第一层索引块指向第二层的索引块。还可根据文件大小的要求再建立第三层、第四层索引块。



假设磁盘块大小为1KB，一个索引表项占4B，则一个磁盘块只能存放256个索引项。

若某文件采用**两层索引**，则该文件的最大长度可以到 $256 * 256 * 1KB = 65,536 KB = 64MB$

可根据逻辑块号算出应该查找索引表中的哪个表项。如：要访问1026号逻辑块，则

$$1026 / 256 = 4, \quad 1026 \% 256 = 2$$

因此可以先将一级索引表调入内存，查询4号表项，将其对应的二级索引表调入内存，再查询二级索引表的2号表项即可知道1026号逻辑块存放的磁盘块号了。访问目标数据块，需要3次磁盘I/O。

若采用**三层索引**，则文件的最大长度为

$$256 * 256 * 256 * 1KB = 16GB$$

类似的，访问目标数据块，需要4次磁盘I/O

采用k层索引结构，且顶级索引表未调入内存，则访问一个数据块只需要K+1次读磁盘操作

混合索引

③**混合索引**: 多种索引分配方式的结合。例如，一个文件的顶级索引表中，既包含**直接地址索引**(直接指向**数据块**)，又包含**一级间接索引**(指向单层索引表)、还包含**两级间接索引**(指向两层索引表)。

