本节内容 内存的基础 知识



什么是内存, 有何作用

内存的基础知识

进程运行的基本原理

指令的工作原理

逻辑地址 vs 物理地址

如何实现地址转换

从写程序到程序运行的过程

什么是内存? 有何作用?



什么是内存?有何作用?



什么是内存? 有何作用?



什么是内存? 有何作用?

内存可存放数据。程序执行前需要先放到内存中才能被CPU处理——缓和CPU与硬盘之间的速度矛盾



思考:在多道程序环境下,系统中会有多个程序并发执行,也就是说会有多个程序的数据需要同时放到内存中。那么,如何区分各个程序的数据是放在什么地方的呢?

方案: 给内存的存储单元编地址

 内存地址从0
 0
 "小房间"

 开始,每个
 1
 "小房间"

 地址对应一个存储单元
 2

 3
 4
 5

 6
 6

内存中也有一个一个的"小房间",每个小房间就是一个"存储单元"

如果计算机"**按字节编 址"**,则每个存储单元大小 为 1字节,即 1B,即 8个二 进制位

如果字长为16位的计算机 "按字编址",则每个存储单元大小为1个字;每个字的大小为16个二进制位

王道24考研交流群: 769832062

补充知识: 几个常用的数量单位



一台手机/电脑有 4GB 内存,是什么意思?

是指该内存中可以存放 4*2³⁰个字节。如果是按字节编址的话,也就是有 4*2³⁰ = 2³²个"小房间"

这么多"小房间",需要 2³²个地址才能一一标识,所以地址需要用 32 个二进制位来表示(0~ 2³²-1)

补充知识:

 $2^{10} = 1K$

 $2^{20} = 1M$

 $2^{30} = 1G$

(千)

(兆,百万)

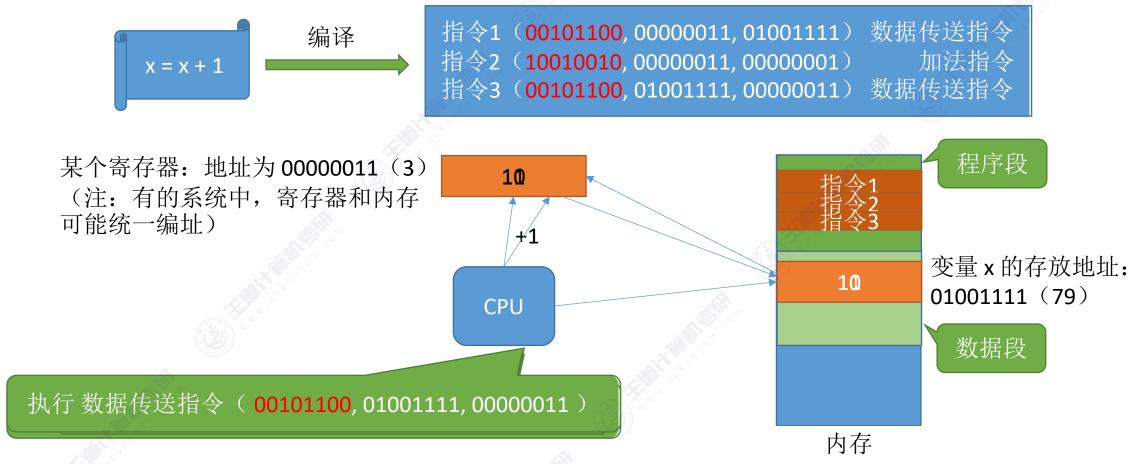
(十亿, 千兆)

注:有的题目会告诉我们内存的大小,让我们确定地址长度应该是多少(即要多少个二进制位才能表示相应数目的存储单元)

Tips: 想深入了解可以学习汇编原理、计算机组成原理

知识滚雪球: 指令的工作原理

指令的工作基于"地址"。 每个地址对应一个数据的存储单元



可见,我们写的代码要翻译成CPU能识别的指令。这些指令会告诉CPU应该去内存的哪个地址读/写数据,这个数据应该做什么样的处理。在这个例子中,我们默认让<mark>这个进程的相关内容从地址#0开始连续存放</mark>,指令中的地址参数直接给出了变量 x 的实际存放地址(物理地址)。

思考:如果这个进程不是从地址#0开始存放的,会影响指令的正常执行吗? E道24考研交流群:769832062

知识滚雪球: 指令的工作原理

程序经过编译、链接后生成的指令中指明的是逻辑地址(相对地址),即:相对于进程的起始地址而言的地址

C语言程序经过编译、 链接处理后,生成装入 模块,即可执行文件: int x = 10;

x = x+1;

逻辑地址(相对地址)

指令0: 往地址为 79 的存储单元中写入 10

指令1: 把地址 79 中的数据读入寄存器3

•••

179

••••

装入模块 可执行文件(*.exe) 0 **指令0**: 往地址为 79 的存储单元中写入 10

指令1: 把地址 79 中的数据读入寄存器3

•••

79

80

179

10

•••

179

物理地址

(绝对地址)

变量x存

放的位置

Tip:为了简化理解,本节中我们默认操作系统给进程分配的是一片连续的内存空间

内存

知识滚雪球: 指令的工作原理

程序经过编译、链接 后生成的指令中指明 的是逻辑地址(相对 地址),即:相对于 进程的起始地址而言 的地址

C语言程序经过编译、 链接处理后,生成装入 模块,即可执行文件:

int x = 10; x = x+1;

逻辑地址 (相对地址)

> 指令0: 往地址为79 的存储单元中写入10

指令1: 把地址 79 中 的数据读入寄存器3

...

179

装入模块 可执行文件(*.exe)

> 策略: 三种 装入方式

1. 绝对装入

- 2. 可重定位装入(静态重定位)
- 动态运行时装入(动态重定位)

其他进程的内存空间

10

指令0: 往地址为 79 的存储单元中写入10

指令1: 把地址 79 中 的数据读入寄存器3

• • •

180

279

179

79

101

问题: 如何将 指令中的逻辑 地址转换为物 理地址?

物理地址 (绝对地址)

100

变量x的 正确存放 位置

279

内存

装入的三种方式——绝对装入

绝对装入:在编译时,如果知道程序将放到内存中的哪个位置,编译程序将产生绝对地址的目标代码。装入程序按照装入模块中的地址,将程序和数据装入内存。

Eg: 如果知道装入模块要从地址为 100 的地方开始存放...

编译、链接后得到的 装入模块的指令直接 就使用了绝对地址

指令0: 往地址/ / / / 的存储单元中写入10

指令1: 把地址 79 中的数据读入寄存器3

...

装入模块(可执行文件)

指令0: 往地址为 179 的存储单元中写入 10

指令1: 把地址 179 中的数据读入寄存器3

•••

装入模块(可执行文件)

绝对装入只适用于单道程序环境。

程序中使用的绝对地址,可在编译或汇编时给出,也可由程序员直接赋予。通常情况下都是编译或汇编时再转换为绝对地址。

物理地址 (绝对地址) 100 指令0: 往地址为 179 100 的存储单元中写入10 指令1: 把地址 179 中 101 的数据读入寄存器3 10 179 180 ... 279 279 • • •

内存

装入的三种方式——可重定位装入

静态重定位:又称可重定位装入。编译、链接后的装入模块的地址都是从0开始的,指令中使用的地 址、数据存放的地址都是相对于起始地址而言的逻辑地址。可根据内存的当前情况,将装入模块装入 到内存的适当位置。装入时对地址进行"重定位",将逻辑地址变换为物理地址(地址变换是在装入 时一次完成的)。

逻辑地址 指令0: 往地址为79 的存储单元中写入10 指令1: 把地址 79 中 的数据读入寄存器3 179

装入的起始物理 地址为100,则 所有地址相关的 参数都 +100

装入

179

279

内存 物理地址 (绝对地址) 100 指令0: 往地址为 179 100 的存储单元中写入 10 指令1: 把地址 179 中 101 的数据读入寄存器3 10 180 279

静态重定位的特点是在一个作业装入内存时,必须分配其要求 的全部内存空间,如果没有足够的内存,就不能装入该作业。 作业一旦进入内存后,在运行期间就不能再移动,也不能再申 请内存空间。

装入模块(可执行文件)

王道24考研交流群: 769832062

装入的三种方式——动态运行时装入

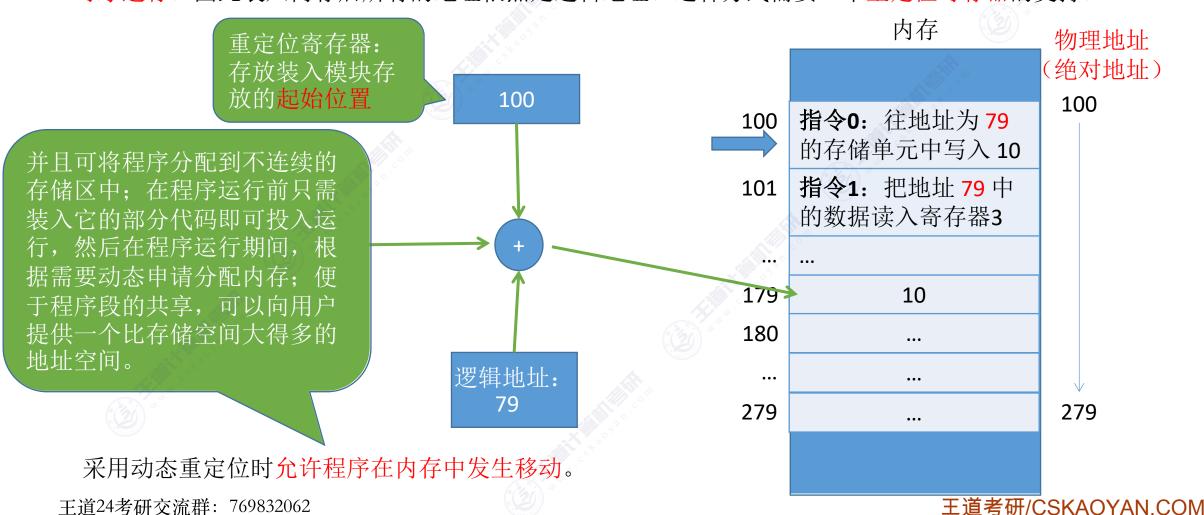
动态重定位:又称动态运行时装入。编译、链接后的装入模块的地址都是从0开始的。装入程序把装入模块装入内存后,并不会立即把逻辑地址转换为物理地址,而是把地址转换推迟到程序真正要执行时才进行。因此装入内存后所有的地址依然是逻辑地址。这种方式需要一个重定位寄存器的支持。



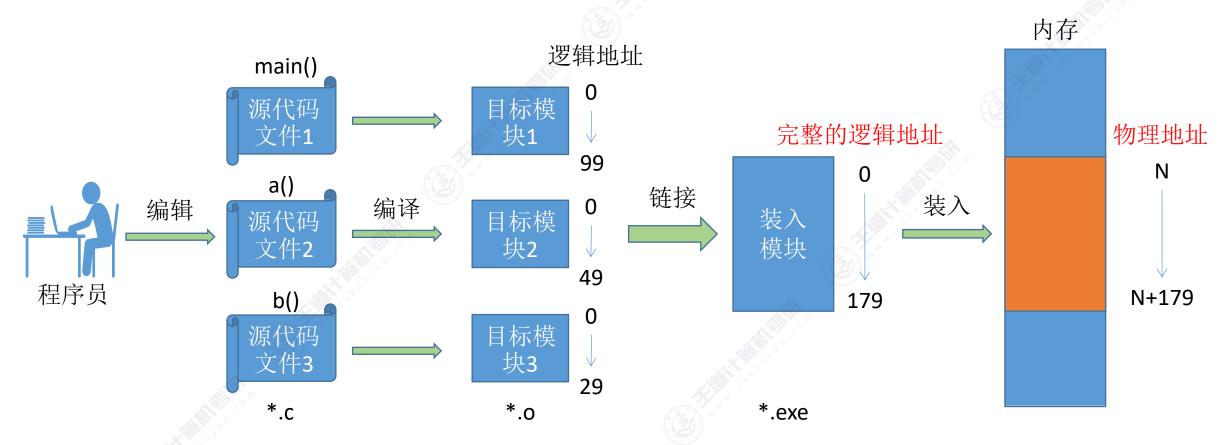
王道24考研交流群: 769832062

装入的三种方式——动态重定位

动态重定位:又称动态运行时装入。编译、链接后的装入模块的地址都是从0开始的。装入程序把装入模块装入内存后,并不会立即把逻辑地址转换为物理地址,而是把地址转换推迟到程序真正要执行时才进行。因此装入内存后所有的地址依然是逻辑地址。这种方式需要一个重定位寄存器的支持。



从写程序到程序运行

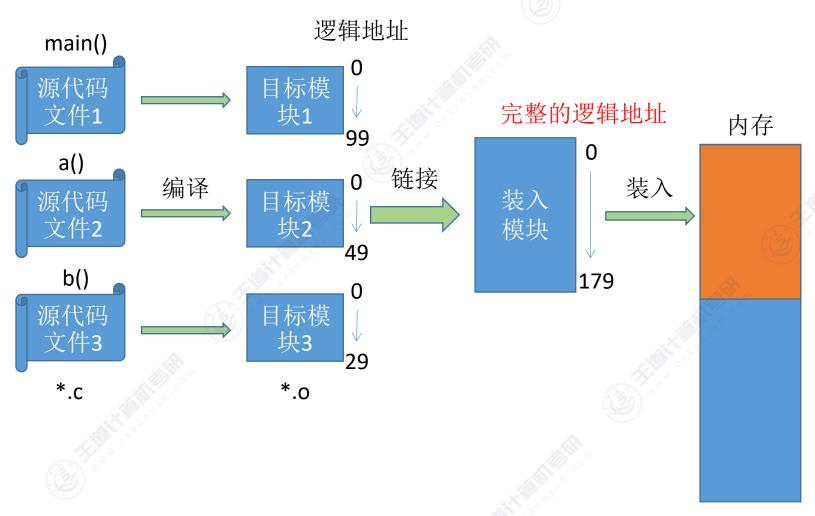


编译:由编译程序将用户源代码编译成若干个目标模块(编译就是把高级语言翻译为机器语言)

链接: 由链接程序将编译后形成的一组目标模块,以及所需库函数链接在一起,形成一个完整的装入模块

装入(装载):由装入程序将装入模块装入内存运行

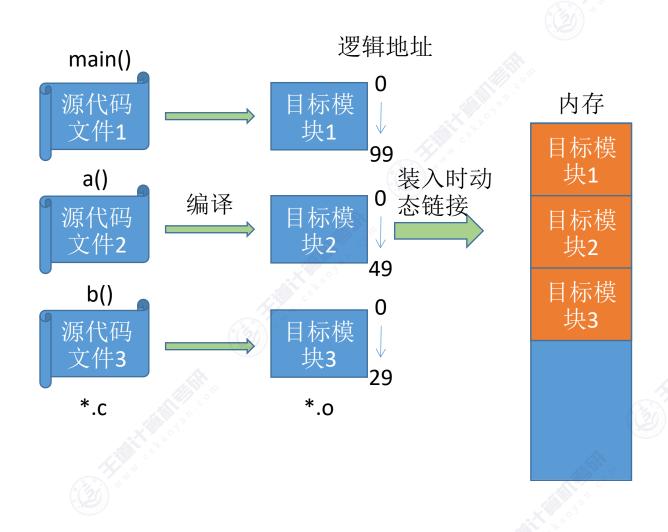
链接的三种方式



链接的三种方式:

1. 静态链接:在程序运行之前, 先将各目标模块及它们所需 的库函数连接成一个完整的 可执行文件(装入模块), 之后不再拆开。

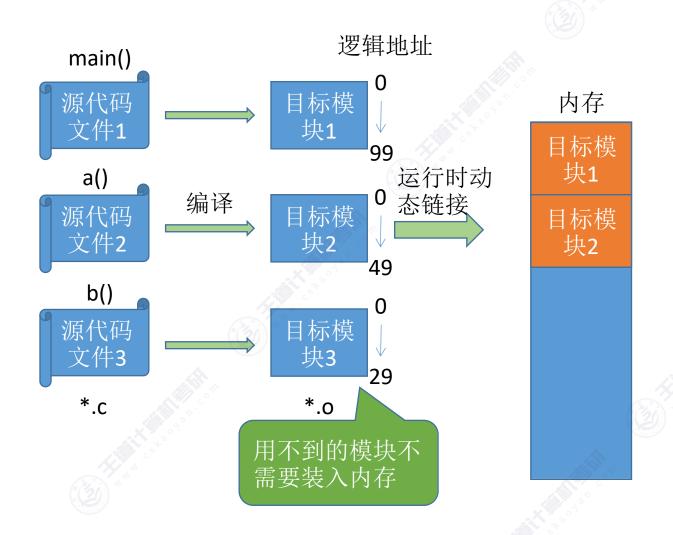
链接的三种方式



链接的三种方式:

- 1. 静态链接:在程序运行之前, 先将各目标模块及它们所需 的库函数连接成一个完整的 可执行文件(装入模块), 之后不再拆开。
- 2. 装入时动态链接:将各目标模块装入内存时,边装入边链接的链接方式。

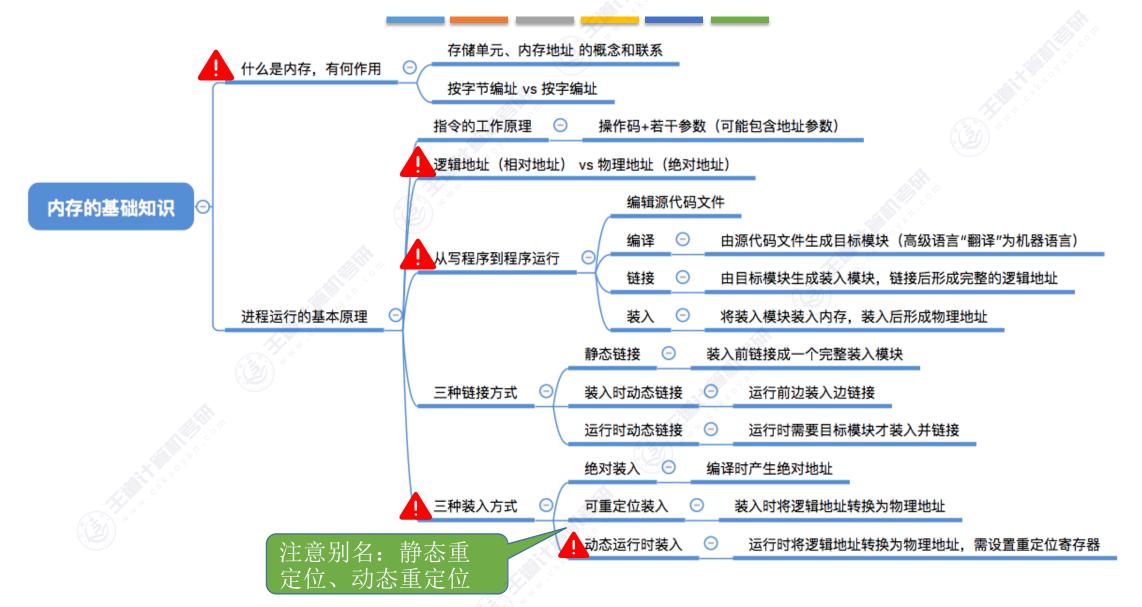
链接的三种方式



链接的三种方式:

- 1. 静态链接:在程序运行之前, 先将各目标模块及它们所需 的库函数连接成一个完整的 可执行文件(装入模块), 之后不再拆开。
- 装入时动态链接:将各目标模块装入内存时,边装入边链接的链接方式。
- 3. 运行时动态链接:在程序执行中需要该目标模块时,才对它进行链接。其优点是便于修改和更新,便于实现对目标模块的共享。

知识回顾与重要考点





公众号: 王道在线



b站: 王道计算机教育



抖音:王道计算机考研