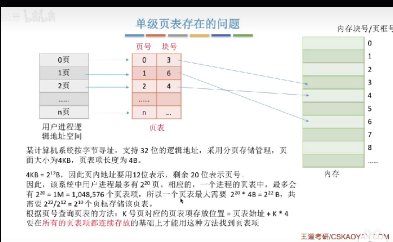


# 两级页表

## 单级页表存在问题



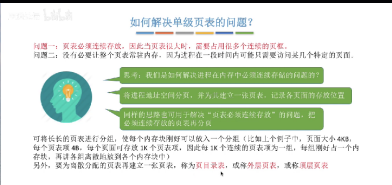
问题2 没有必要让整个页表全存放在内存中，只要这段时间进程访问到的某几个页面在页表项内就可以了



区分 页内地址(逻辑地址) —— 页号+页偏移量确定 —— 页偏移量由页面大小确定  
问题1 专门为进程分配1024连续的页框来存放页表  
页表项的长度 确定了 页框的数量

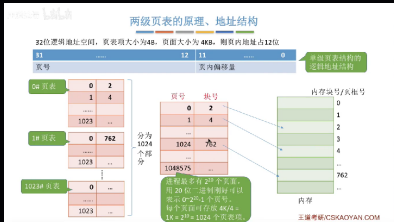
## 问题解决一 (连续页表太大)

### 两级页表



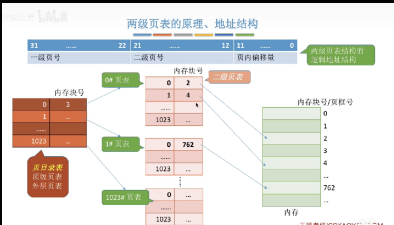
@二级指针

### 页表项划分



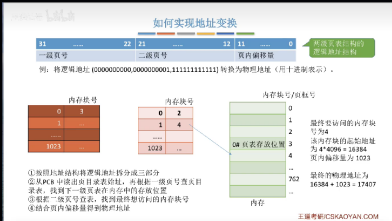
### 实现

### 建立项目录表



32位逻辑地址划分成三级  
一级页号 二级页号 页内偏移量

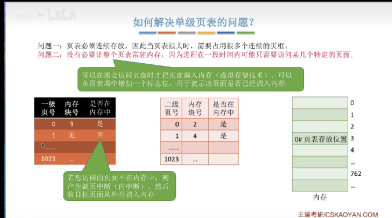
### 地址变换



## 问题解决二 (不全存入内存)

访问时才把页面调入内存  
增加标志位

缺页中断  
(内中断)



## 细节

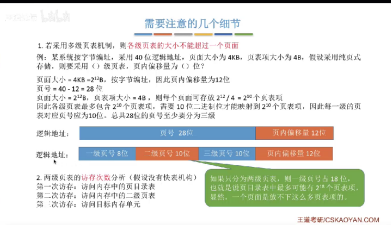
### 多级页表机制，各级页表大小不能超过一个页面

保证各级页表必须存放在一个页框中  
(不能分开)

### 两级页表的访存次数分析 (无快表)

项目录表  
二级页表  
内存单元

### 框架



## 回顾与复习

