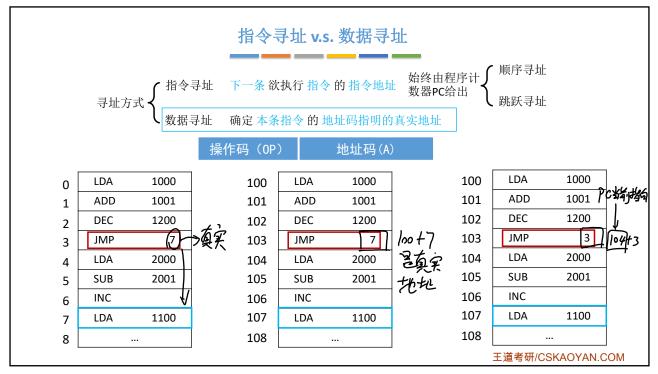
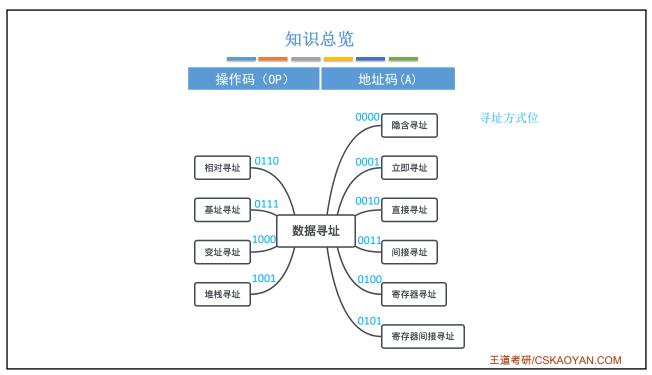
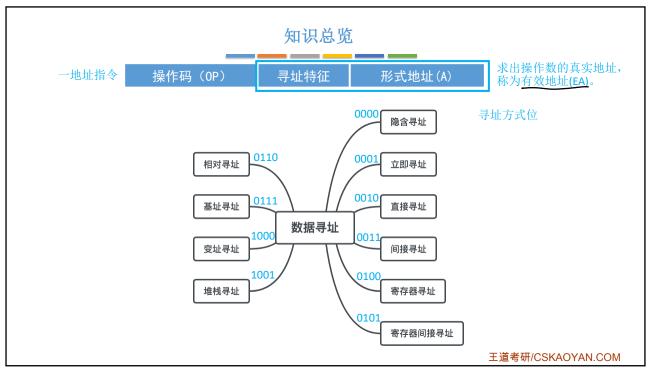


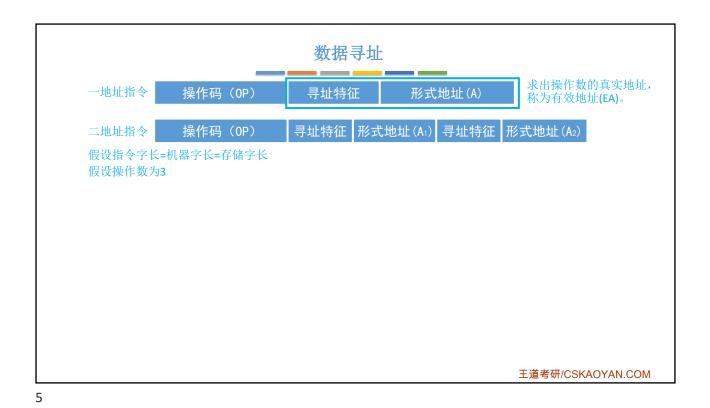
1



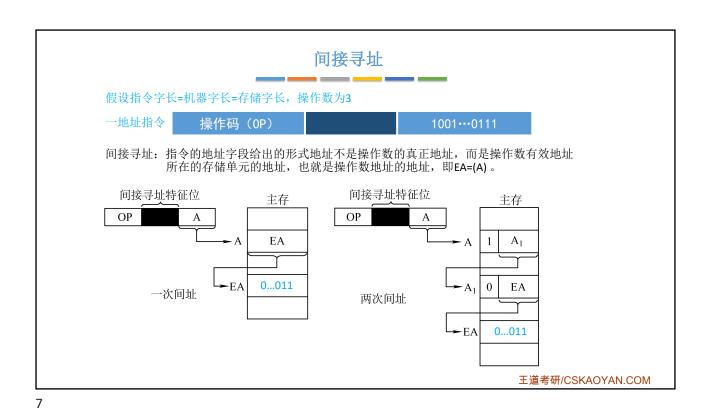


3

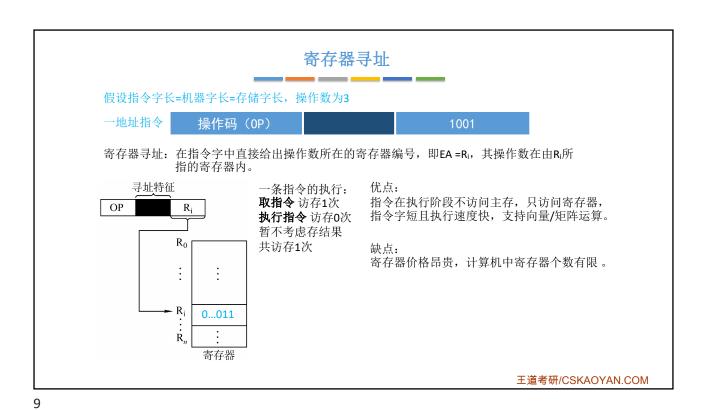




直接寻址 假设指令字长=机器字长=存储字长,操作数为3 一地址指令 操作码(OP) 直接寻址: 指令字中的形式地址A就是操作数的真实地址EA,即EA=A。 主存 寻址特征 LDA 0...011 ACC 一条指令的执行: 优点:简单,指令执行阶段仅访问一次主存, **取指令** 访存1次 不需专门计算操作数的地址。 **执行指令** 访存1次 暂不考虑存结果 A的位数决定了该指令操作数的寻址范围。 操作数的地址不易修改。 共访存2次 王道考研/CSKAOYAN.COM



间接寻址 假设指令字长=机器字长=存储字长,操作数为3 一地址指令 操作码(OP) 间接寻址: 指令的地址字段给出的形式地址不是操作数的真正地址, 而是操作数有效地址 所在的存储单元的地址,也就是操作数地址的地址,即EA=(A)。 间接寻址特征位 间接寻址特征位 OP OP 可扩大寻址范围(有效地址EA的位数大于形式 EΑ 地址A的位数)。 便于编制程序(用间接寻址可以方便地完成子 操作数 0 EΑ 程序返回)。 一次间址 两次间址 缺点: -EA 操作数 指令在执行阶段要多次访存(一次间址需两 次访存, 多次寻址需根据存储字的最高位 确定几次访存)。 王道考研/CSKAOYAN.COM



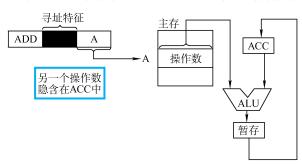
寄存器间接寻址 假设指令字长=机器字长=存储字长,操作数为3 一地址指令 操作码(OP) 寄存器间接寻址:寄存器Ri中给出的不是一个操作数,而是操作数所在主存单元的地址, 即EA=(R<sub>i</sub>)。 寻址特征 一条指令的执行: OP 取指令 访存1次 主存 执行指令 访存1次 暂不考虑存结果  $R_0$ 共访存2次 特点: 与一般间接寻址相比速度更快, 但指令的执 行阶段需要访问主存(因为操作数在主存中)。 0...011  $R_i$ EΑ  $\dot{\mathbf{R}}_n$ 寄存器

10

王道考研/CSKAOYAN.COM

## 隐含寻址

隐含寻址: 不是明显地给出操作数的地址, 而是在指令中隐含着操作数的地址。

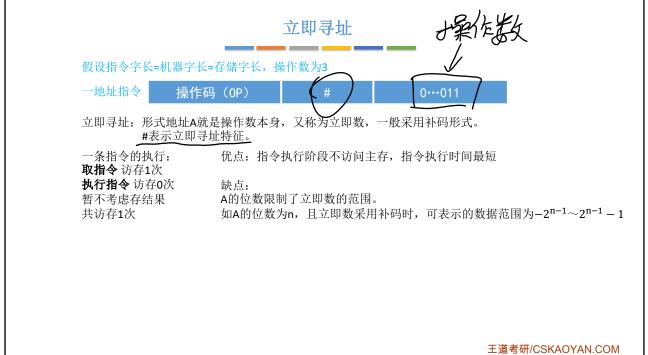


优点: 有利于缩短指令字长。

缺点: 需增加存储操作数或隐含地址的硬件。

王道考研/CSKAOYAN.COM

11



上*。* 

## 本节回顾 寻址方式 访存次数(指令执行期间) 有效地址 隐含寻址 程序指定 立即寻址 A即是操作数 0 直接寻址 EA=A 1 一次间接寻址 2 EA=(A) 寄存器寻址 EA=R<sub>i</sub> 0 寄存器间接一次寻址 $EA=(R_i)$ 排除取搬额形次 王道考研/CSKAOYAN.COM

13

