#### 2025年春季学期《编译工程》



# 寄存器分配

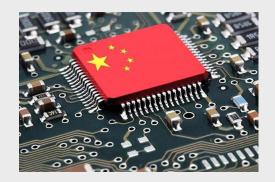
徐伟

国家高性能计算中心(合肥)、信息与计算机国家级实验教学示范中心 计算机科学与技术学院

2025年5月29日









计算单元 (龙芯CPU) 存储单元 (长鑫内存、国科微固态硬盘)





	读取速度 (指令周期)	容量 <sub>and Technol</sub> (字节)
寄存器	1	8K
缓存	3	40M
内存	20	512G
磁盘	5M	10T

计算单元 (龙芯CPU) 存储单元 (长鑫内存、国科微固态硬盘)

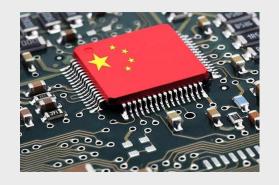




		读取速度 (指令周期)	容量 <sub>and Technol</sub>
寄存器		1	8K
缓存		3	40M
内存		20	512G
磁盘	代码数据	5M	10T

计算单元 (龙芯CPU) 存储单元 (长鑫内存、国科微固态硬盘)





代码

读取速度 (字节) (指令周期) 8K 寄存器 代码 缓存 40M 代码 内存 512G 20 代码数据 磁盘 5M 10T

计算单元 (龙芯CPU) 存储单元 (长鑫内存、国科微固态硬盘)



磁盘



代码数据



代码

计算单元 (龙芯CPU) 存储单元 (长鑫内存、国科微固态硬盘)

5M

10T



## 寄存器资源管理十分重要



- 寄存器容量和个数十分有限
  - 受限于电源功耗等因素
- · 为了编程简单,高级语言假设可以 使用无限多个寄存器

架构	32位
ARM	15
Intel x86	8
MIPS	32
RISC-V	16/32
LoongArch	32+32



程序片段: t1 = 0 t2 = t1-5 t3 = t1 + t2 t4 = t2 * t3	t1 t2	竞争 寄存器的使用	R1 R2
t5 = t3 - t4	t t		R32



#### 寄存器分配



#### •任务目标:

• 在不改变程序行为的前提下,将同一个寄存器分配给多个变量

#### •约束条件:

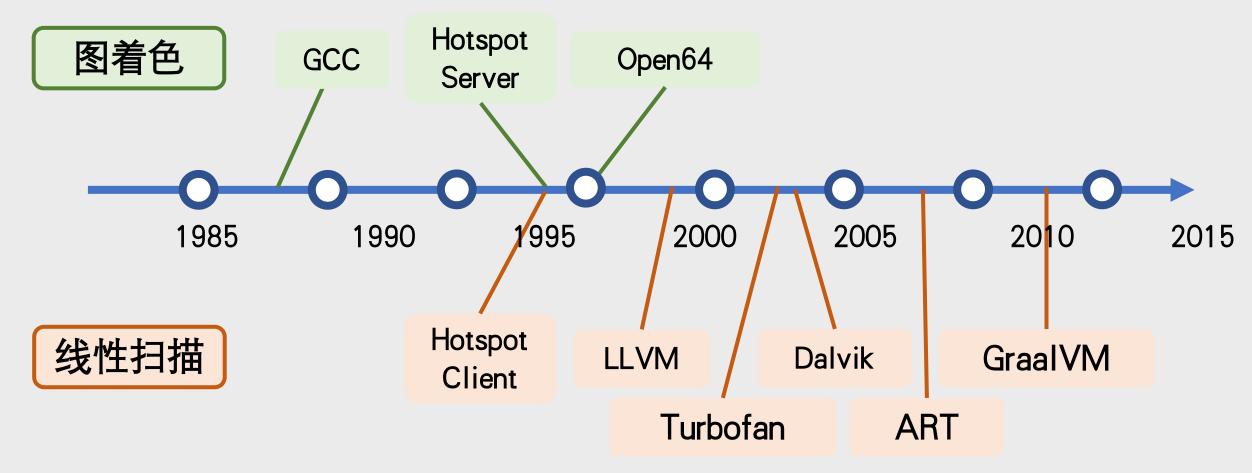
- 同一时刻, 一个寄存器只能被一个变量占用
- · 寄存器占满后,新的使用申请将选择一个寄存器,移出其所存储的变量, 放回内存(成为Spill,产生较大的开销)
- 换入换出寄存器的开销尽可能小



### 寄存器分配算法的演进



分配效果非常好、但运行时间长、常见于传统编译器。

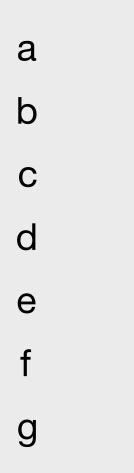


算法运行时间很短,分配效果接近图着色、常见于现代编译器。

#### 举例——寄存器线性扫描分配



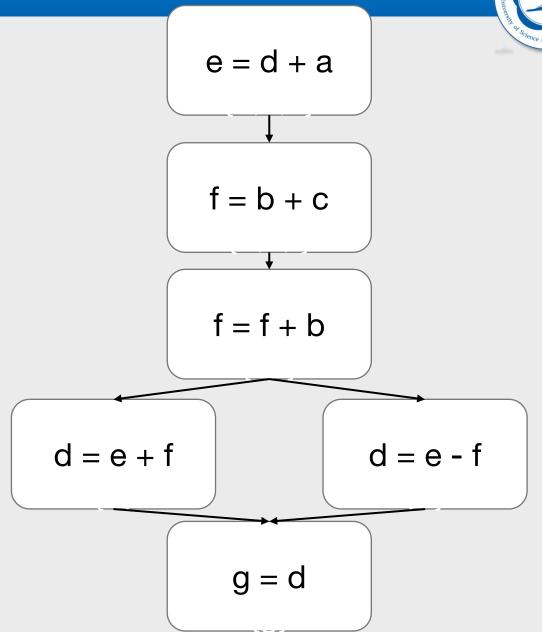
```
e = d + a
     f = b + c
     f = f + b
     if e == 0 goto
L0
     d = e + f
     goto _L1
L0: d = e - f
_{L1: g = d}
```







```
e = d + a
     f = b + c
     f = f + b
     if e == 0 goto
L0
     d = e + f
     goto _L1
L0: d = e - f
_{L1: g = d}
```







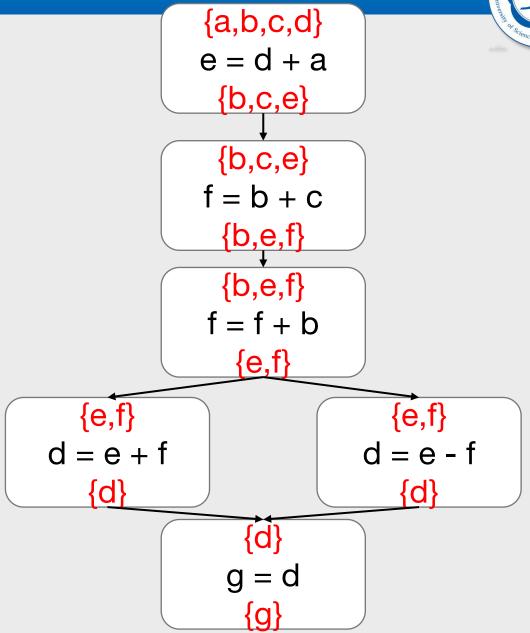
```
e = d + a
     f = b + c
     f = f + b
     if e == 0 goto
L0
     d = e + f
     goto L1
L0: d = e - f
L1: g = d
```

```
{a,b,c,d}
            e = d + a
             {b,c,e}
             {b,c,e}
            f = b + c
              {b,e,f}
              {b,e,f}
             f = f + b
               {e,f}
  {e,f}
                            {e,f}
d = e + f
                          d = e - f
   {d}
                            {d}
                {d}
              g = d
                {g}
```





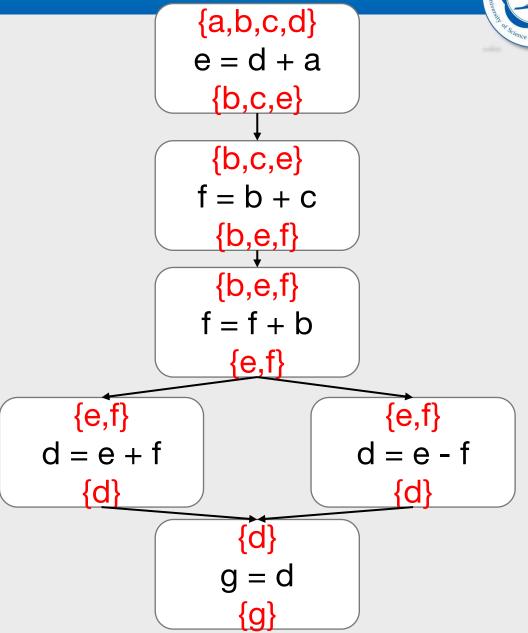
a	
e = d + a	
f = b + c	
f = f + b	
if e==0 goto _L0	
d = e + f	
goto _L1	
_L0: d = e - f	
_L1: g = d	





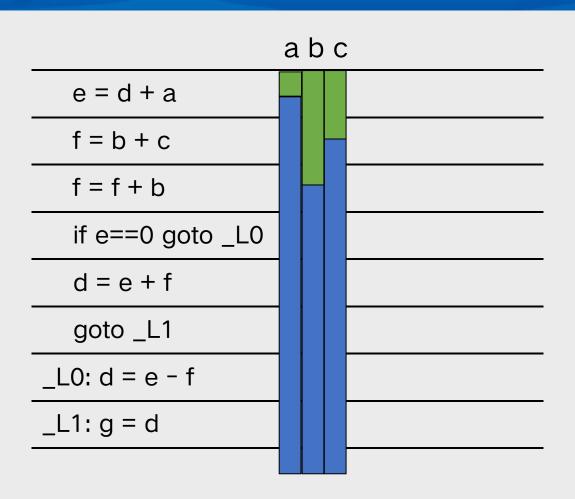


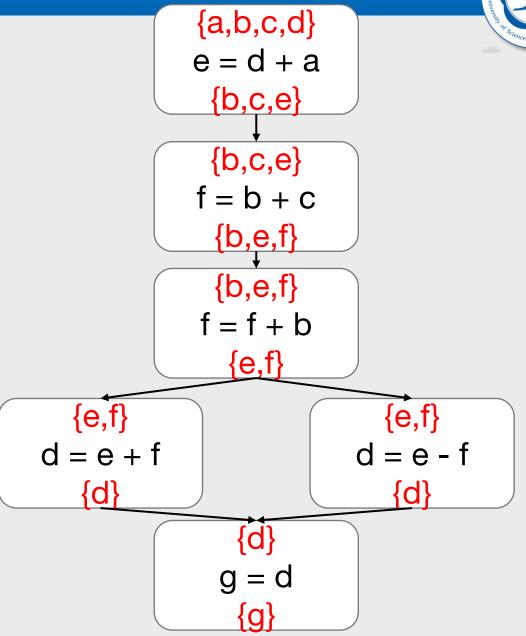
a b		
e = d + a		
f = b + c		
f = f + b		
if e==0 goto _L0		
d = e + f		
goto _L1		
_L0: d = e - f		
_L1: g = d		





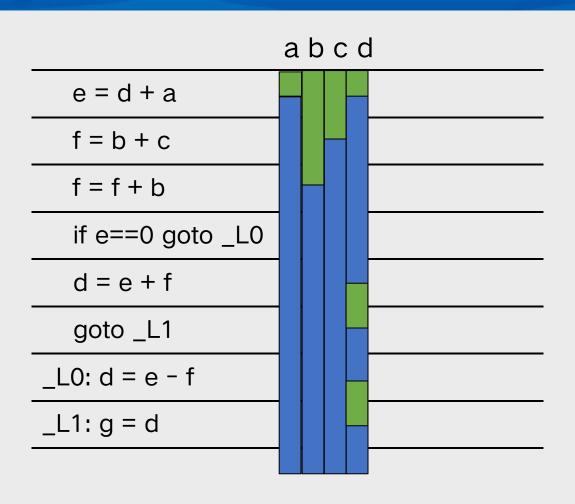


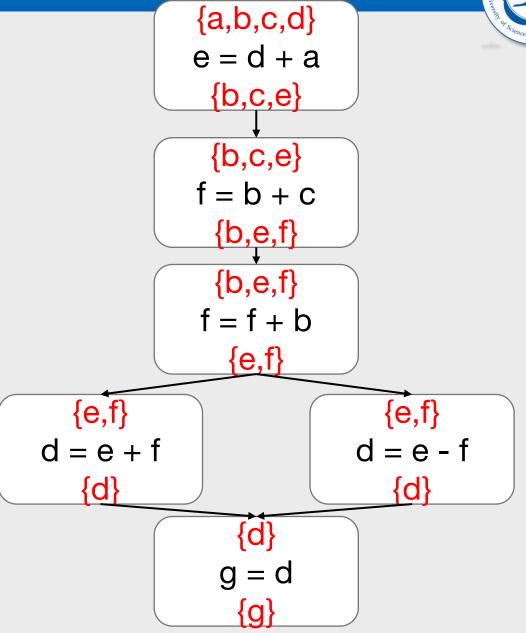






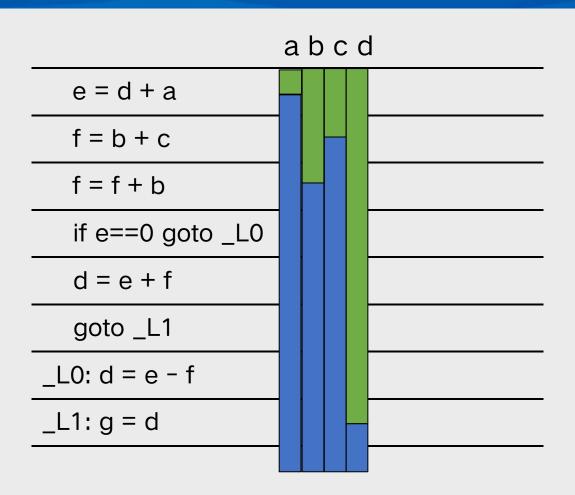


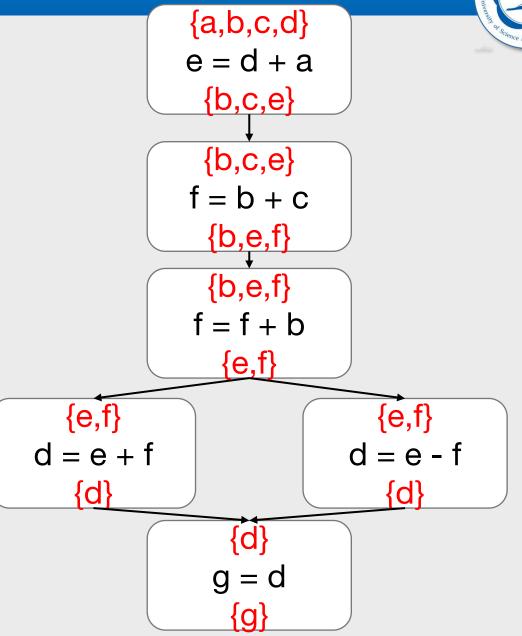






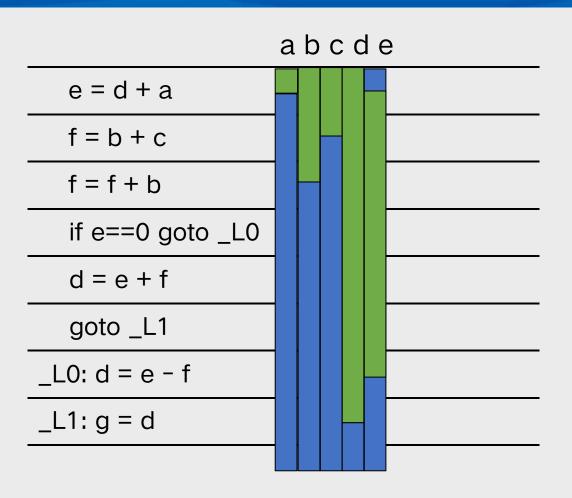


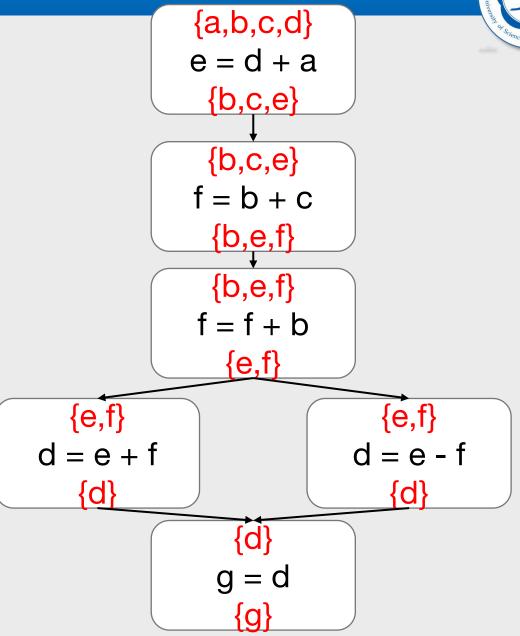






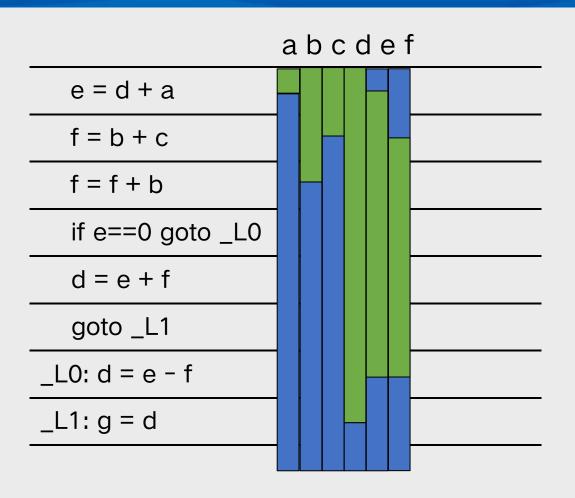


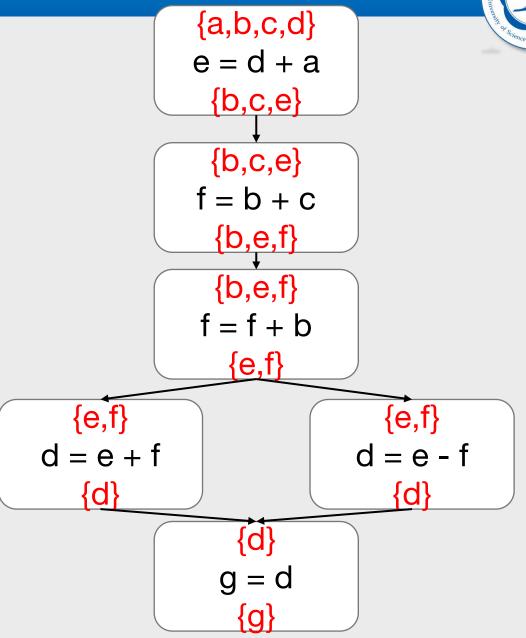






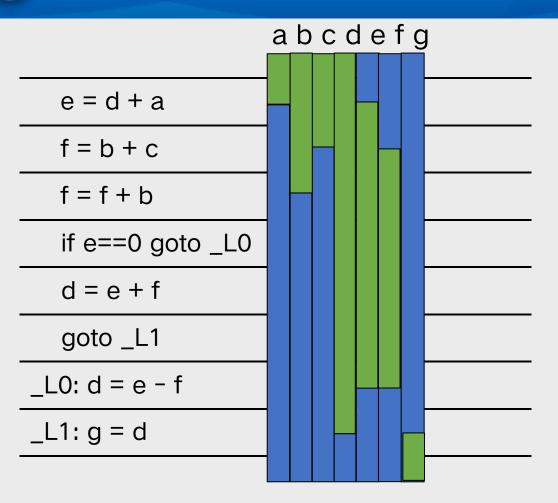


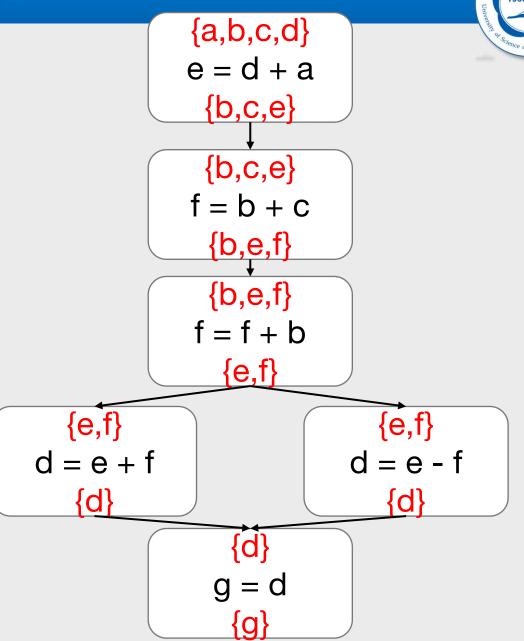






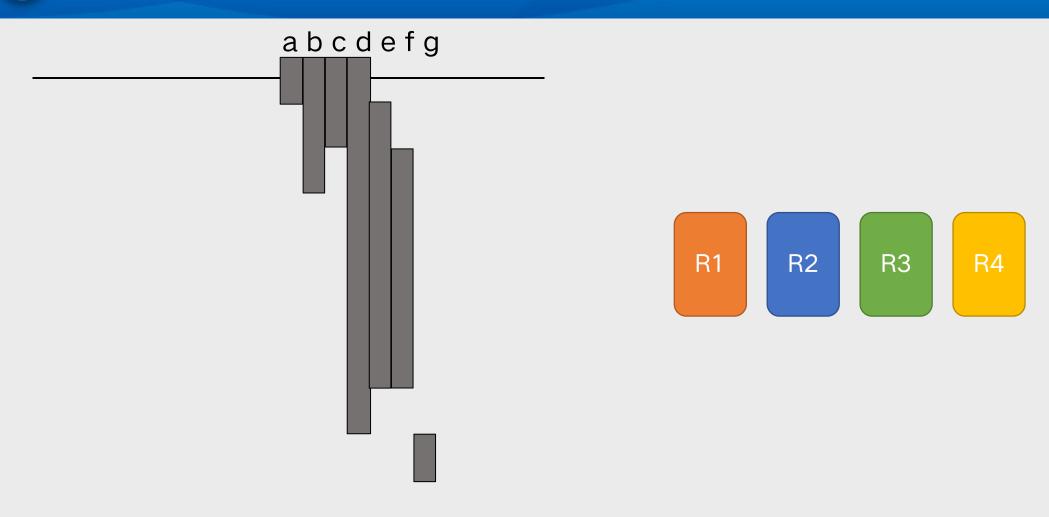






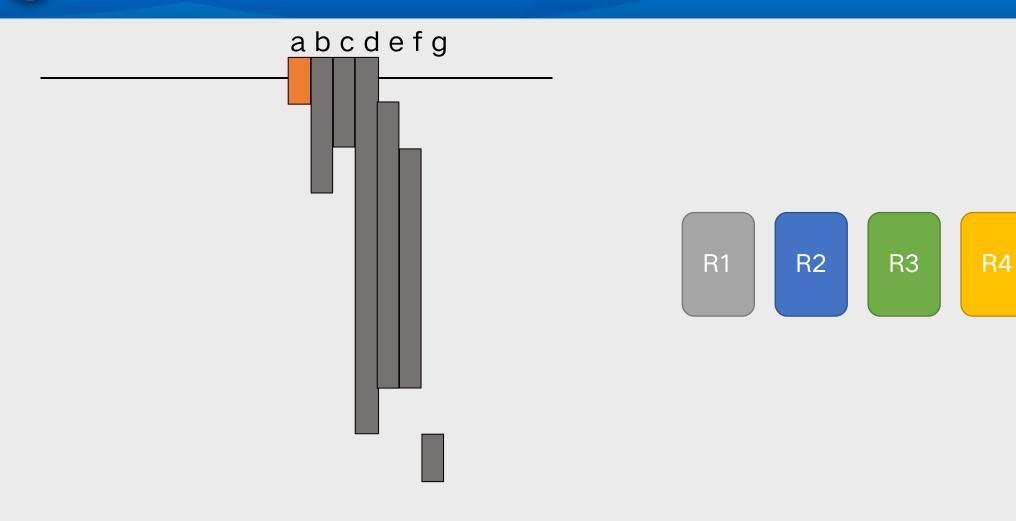






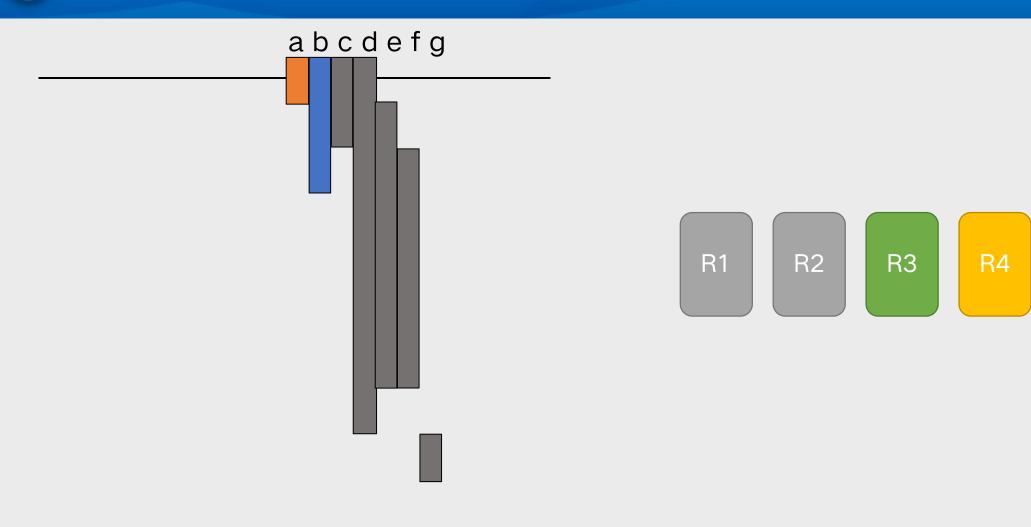






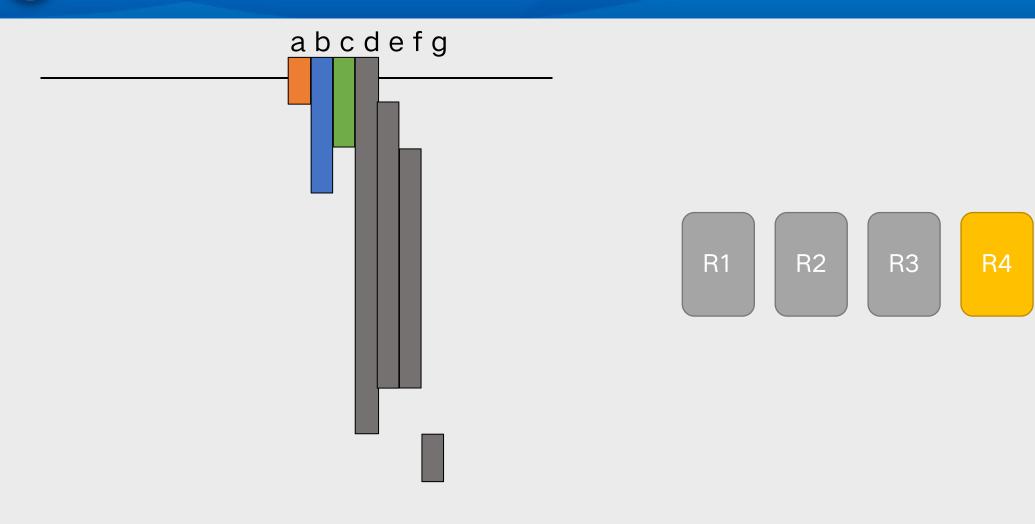






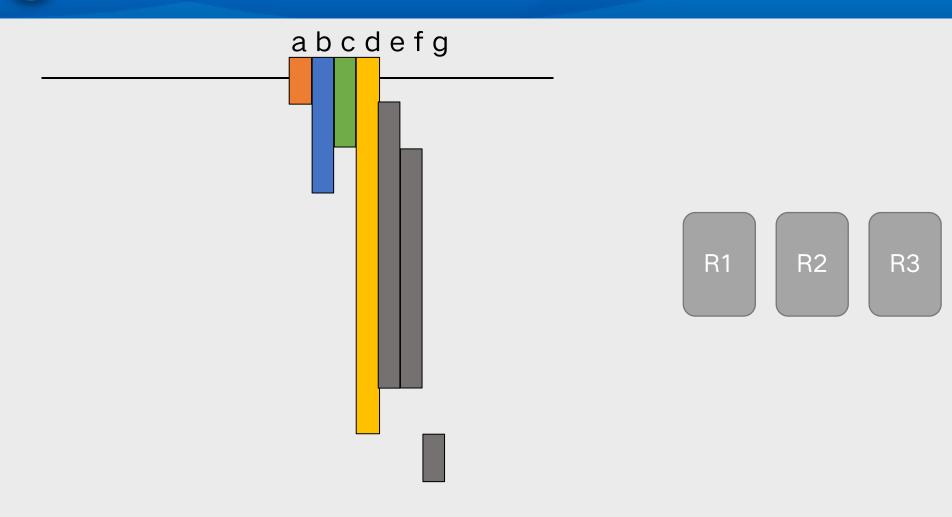






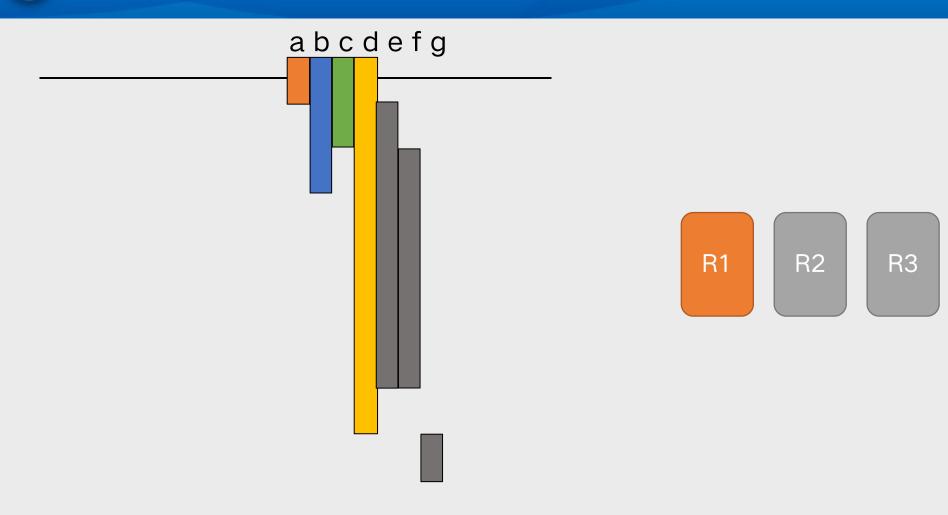






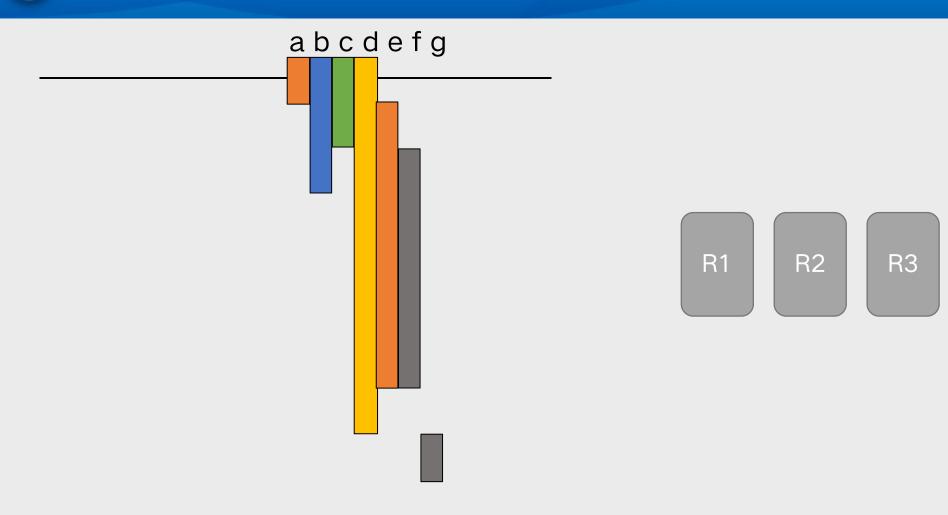






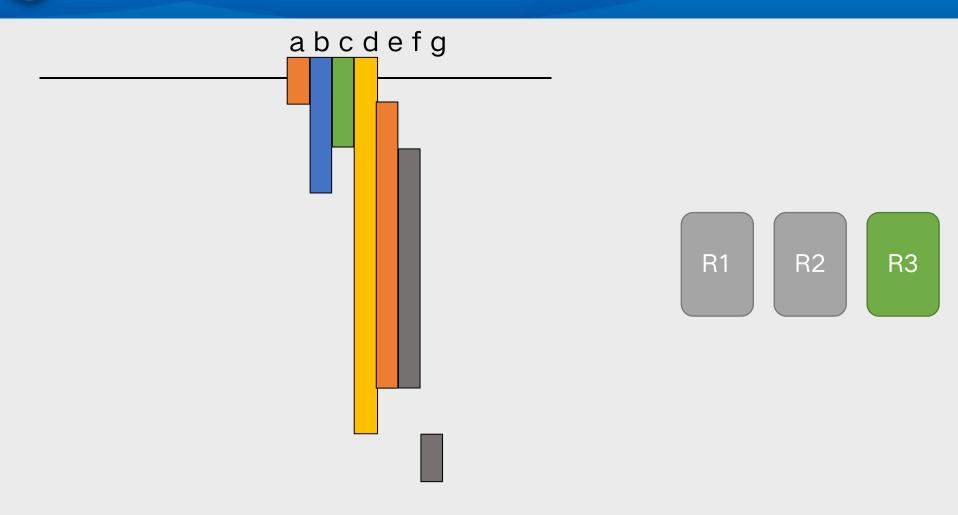






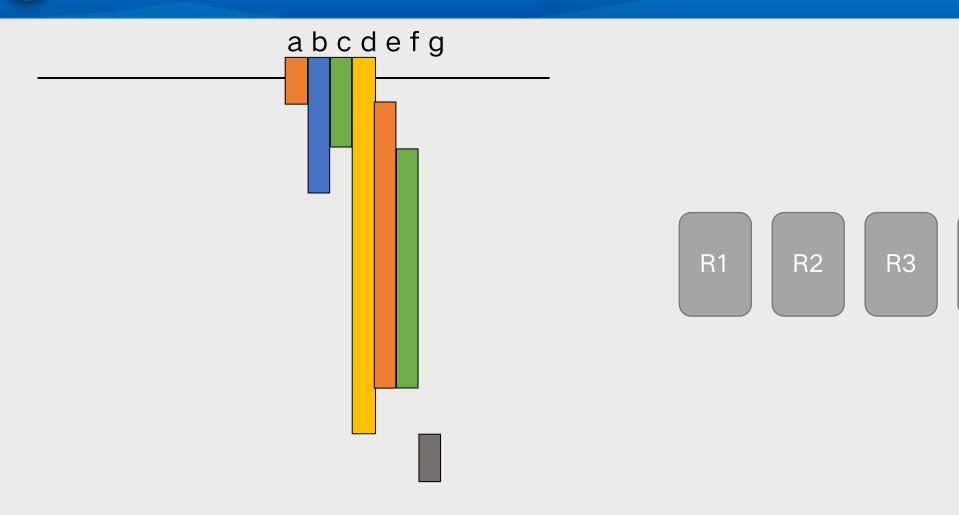






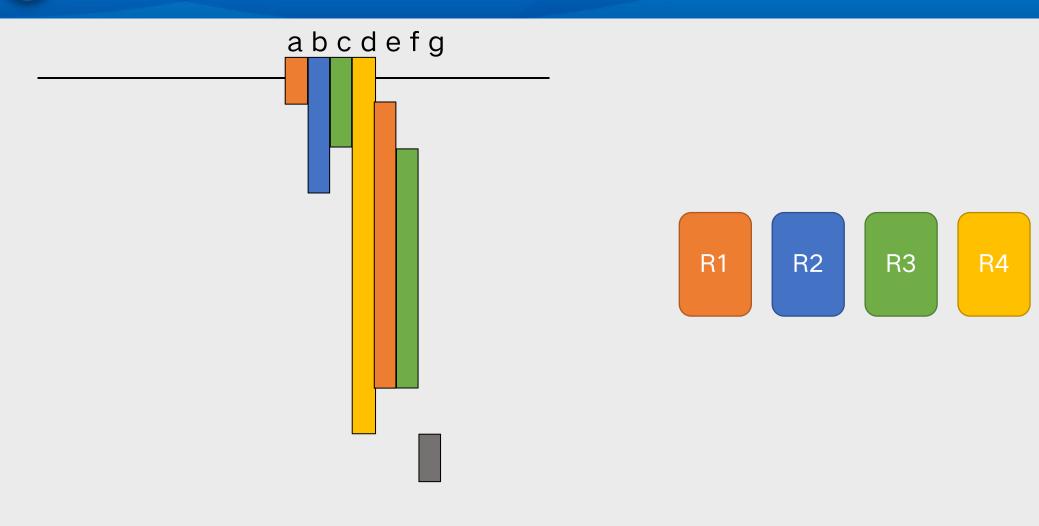






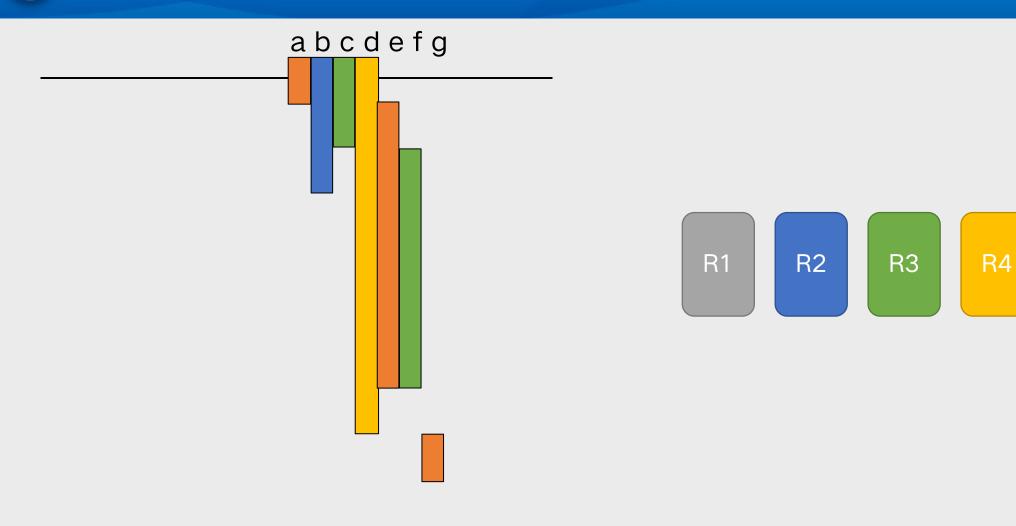












# ❷ 本节小结



- 寄存器是宝贵的计算机资源,需要合理利用和分配
- 寄存器分配主要有线性扫描和图着色两类算法
  - 前者比后者性能更好,应用更加广泛
- 线性扫描需要借助于变量存活区间的分析
  - 需要数据流分析的抽象



### 拓展与思考



#### •延伸阅读:

- 线性扫描算法:
  - Linear Scan Register Allocation for the Java HotSpot<sup>TM</sup>Client Compiler
- 图着色算法:
  - Register allocation & spilling via graph coloring

### 2025年春季学期《编译工程》



# 一起努力 打造国产基础软硬件体系!

徐伟

国家高性能计算中心(合肥)、信息与计算机国家级实验教学示范中心 计算机科学与技术学院

2025年5月29日