

# *Information Security Engineering*

2017.11.29

## Access Control

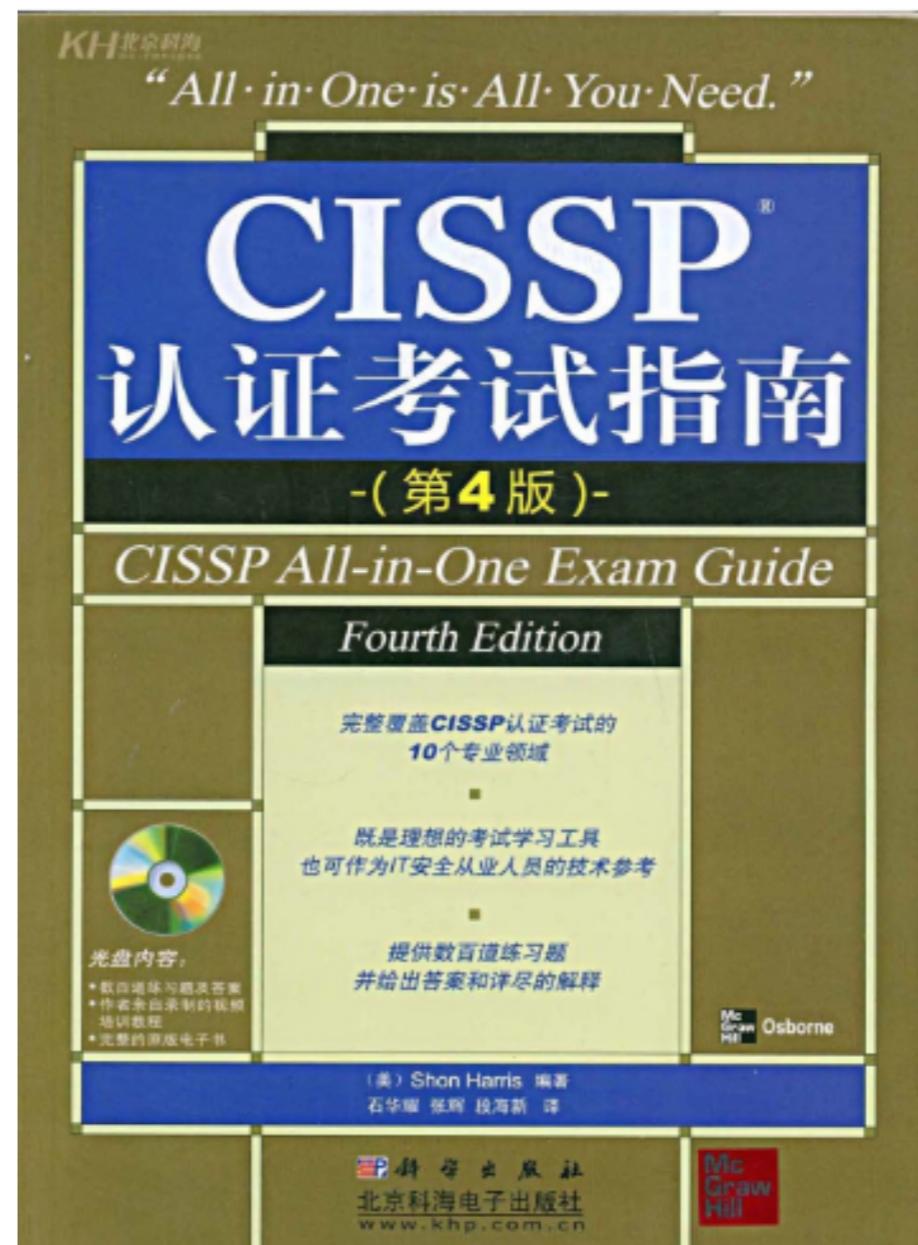
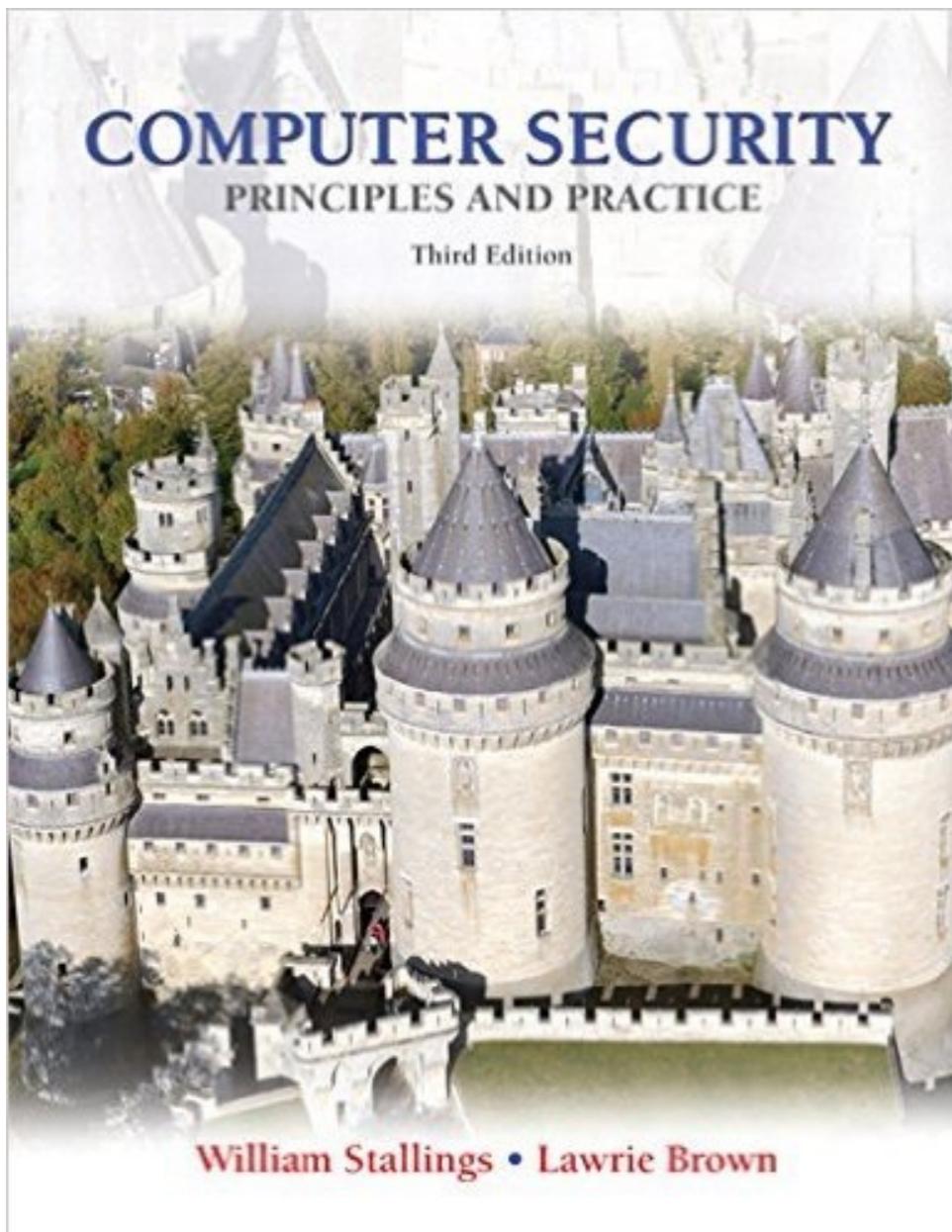


*Huiping Sun(孙惠平)*  
[sunhp@ss.pku.edu.cn](mailto:sunhp@ss.pku.edu.cn)

# 主要内容

- 访问控制介绍
- 访问控制模型
- 访问控制技术
- 访问控制例子
- 身份管理介绍

# 参考书



## 第四章

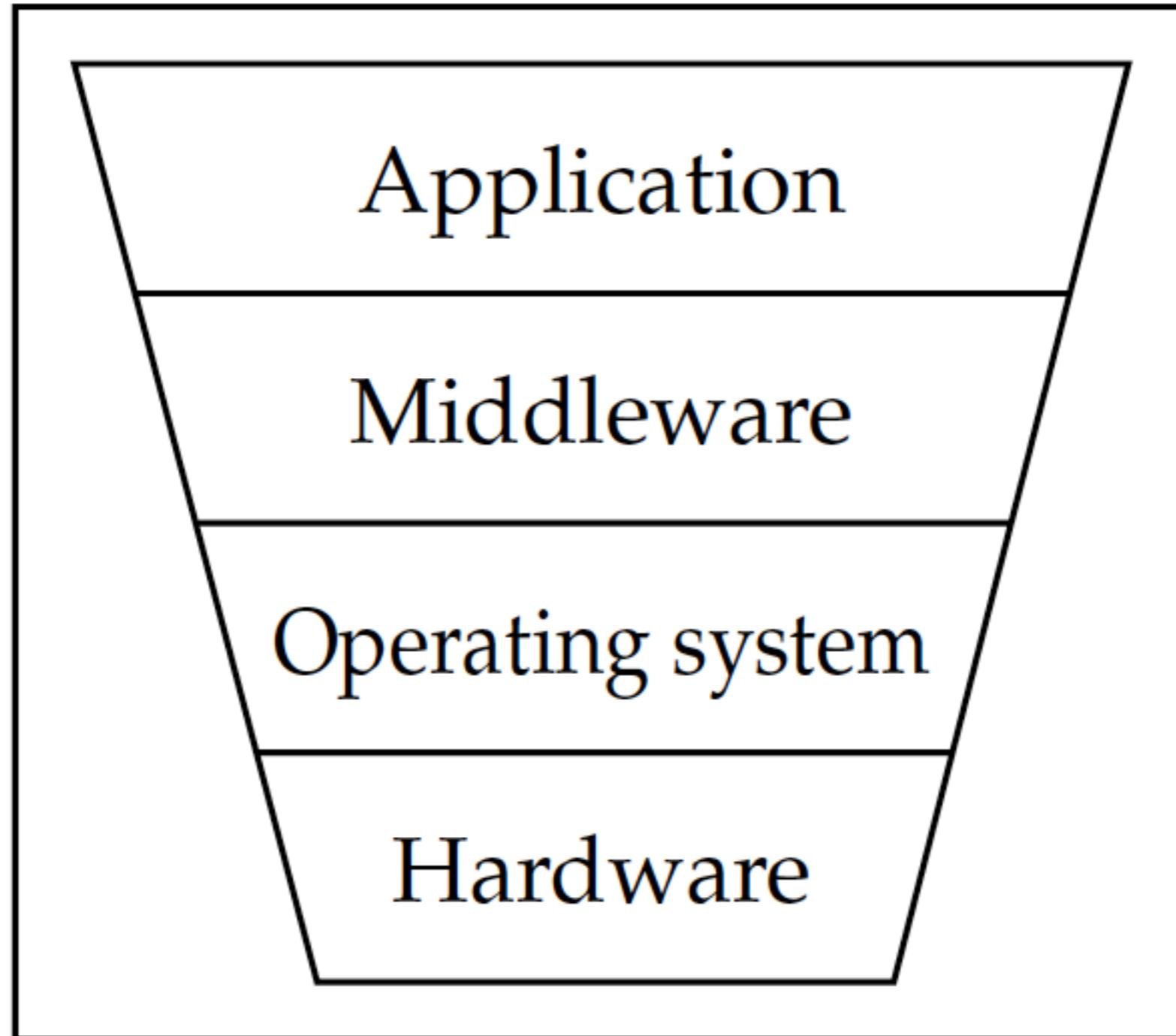
# 访问控制简介

- The process of **granting or denying** specific requests to:
  - \* obtain and use **information** and related information processing **services**; and
  - \* enter specific physical facilities.

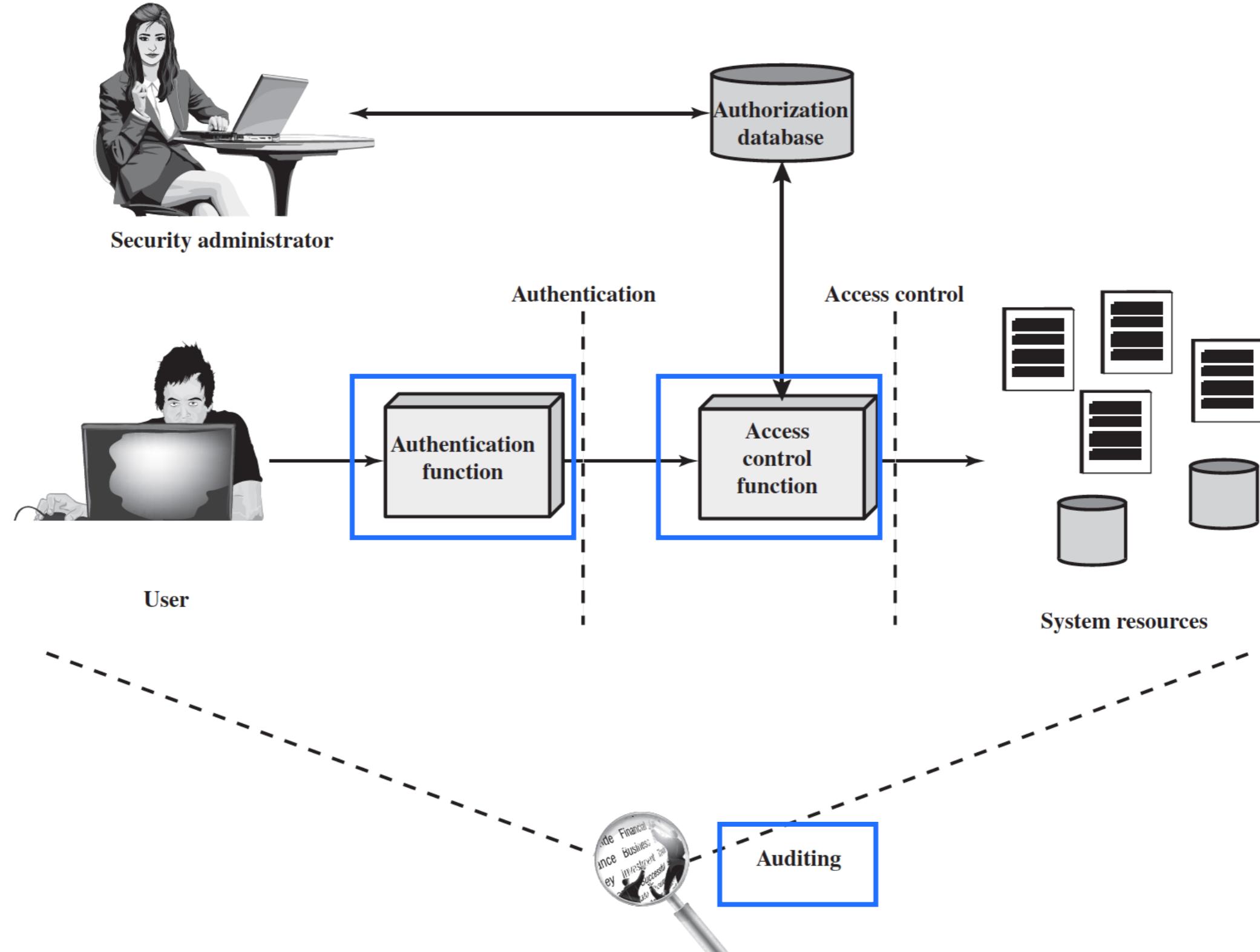
NIST IR 7298

- 
- A process by which use of system **resources** is regulated according to a **security policy** and is permitted only by **authorized** entities (users, programs, processes, or other systems) according to that policy.

# 不同层次的访问控制



# 访问控制与其它安全功能的关系

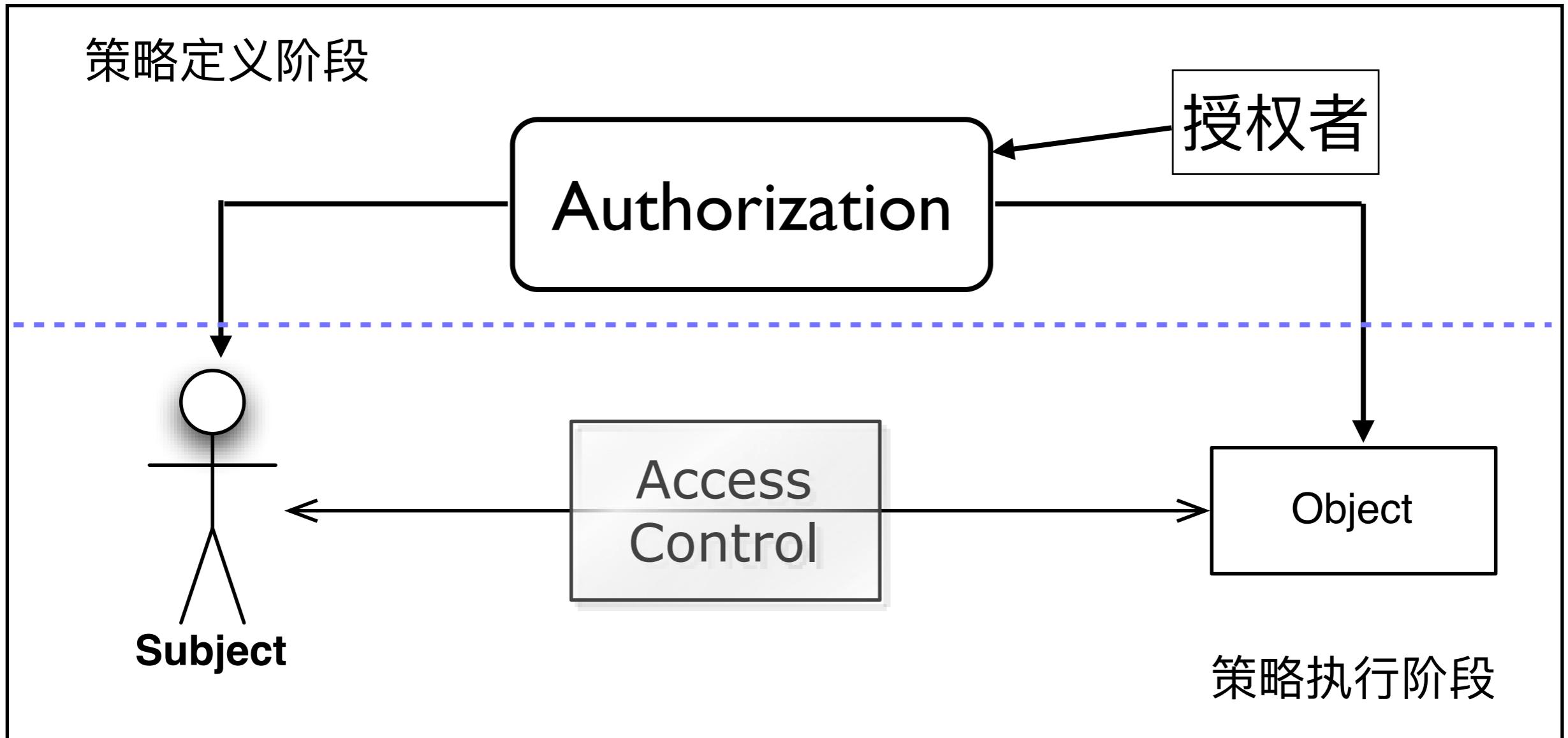


**Figure 4.1 Relationship Among Access Control and Other Security Functions**

Source: Based on [SAND94].

# 访问控制策略和机制

通过控制信息资源如何被访问来防范资源泄露或未经授权的修改

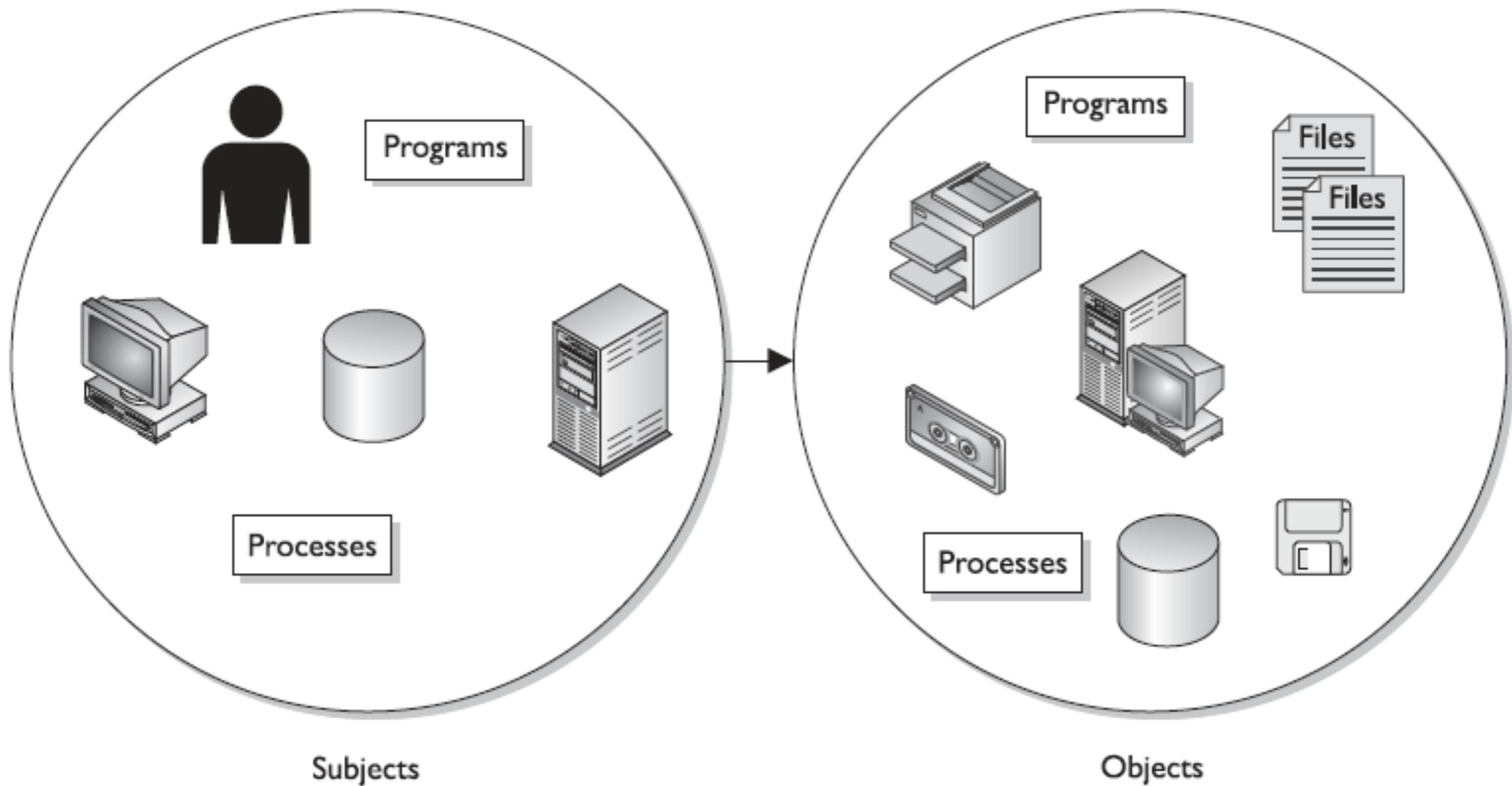


能够保护系统和资源免受未经授权的访问

控制用户和系统与其他的系统和资源进行通信和交互

# Access Control Introduction

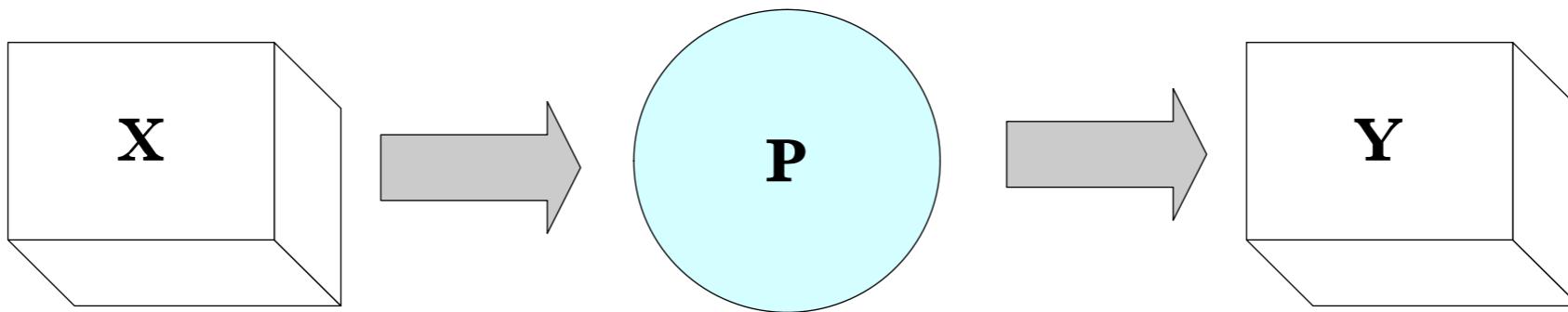
## 主体和客体



**Figure 4-1** Subjects are active entries that access objects, while objects are passive entities.

# Access Control Introduction

## 权限



权限是对某一对象的可操作权利

可以用一个三元组  $(X, Y, P)$  来表示权限

$X$  表示一个主体， $Y$  表示一个客体

$P$  表示  $X$  对于  $Y$  的操作权利集合

**最小权限**

不应该给用户除他们  
需要完成必须功能之  
外的访问控制

## 最小特权原则

- 每一个模块仅能访问满足它合法目的必须的信息和资源
  - \* 角色划分：系统管理员 vs 备份管理员
  - \* 个人计算机：管理员账户 vs 普通账户
- 好处：稳定、安全、部署
- 真正的最小特权无法证明并不存在
  - \* 系统可控制力度
  - \* 环境变化

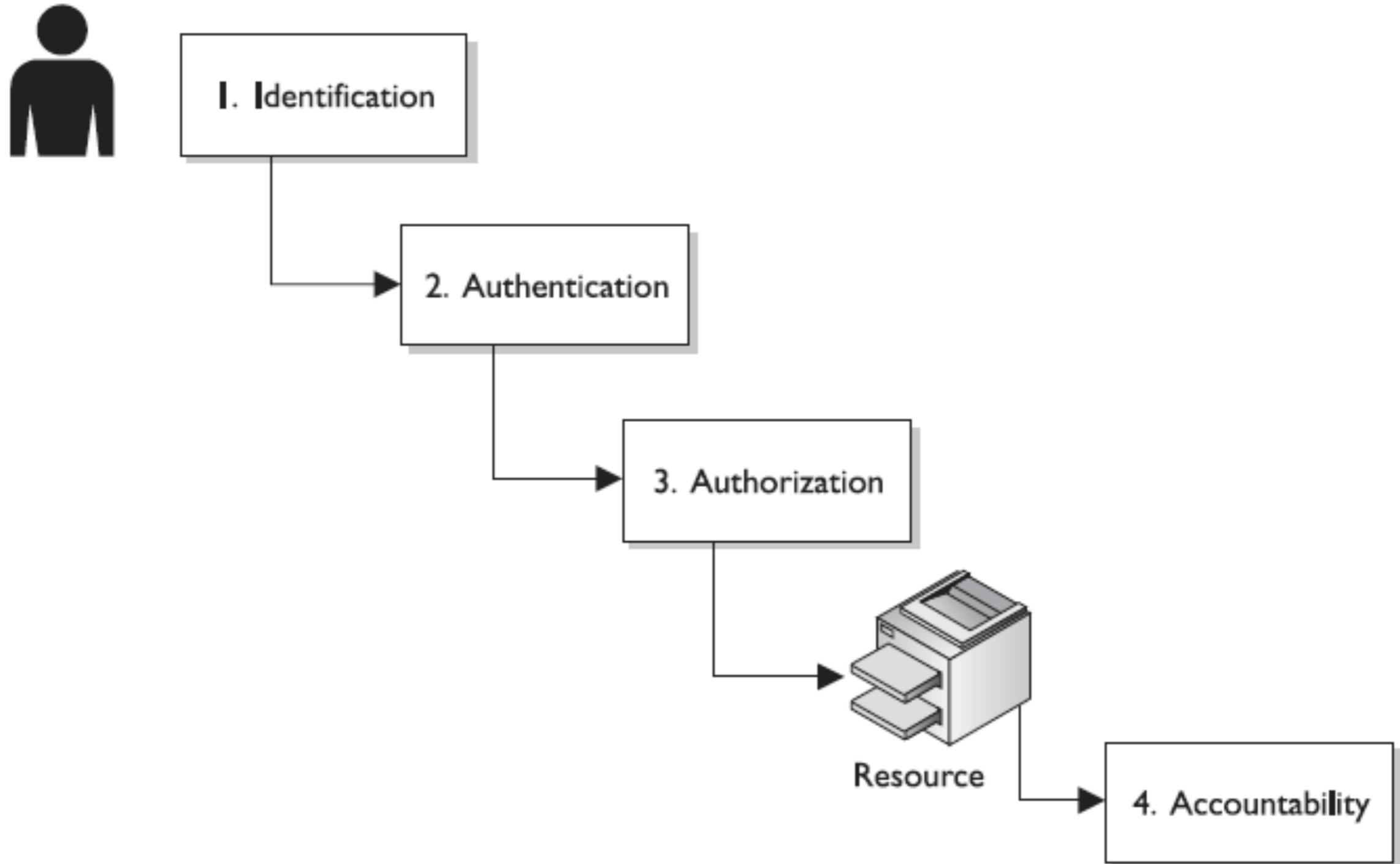


<http://web.mit.edu/Saltzer/>

Every program and every privileged user  
of the system should operate using the least  
amount of privilege necessary to complete the job.

# Access Control Introduction

## 一个简单的例子



**Figure 4-2** Four steps must happen for a subject to access an object: identification, authentication, authorization, and accountability.

# 访问控制模型

- Access Control Model
- 描述主体访问客体的一种框架
- 通过访问控制技术和安全机制来实现模型的规则和目标

- 
- DAC：自主访问控制
  - MAC：强制访问控制
  - RBAC：基于角色的访问控制
  - ABAC：基于属性的访问控制

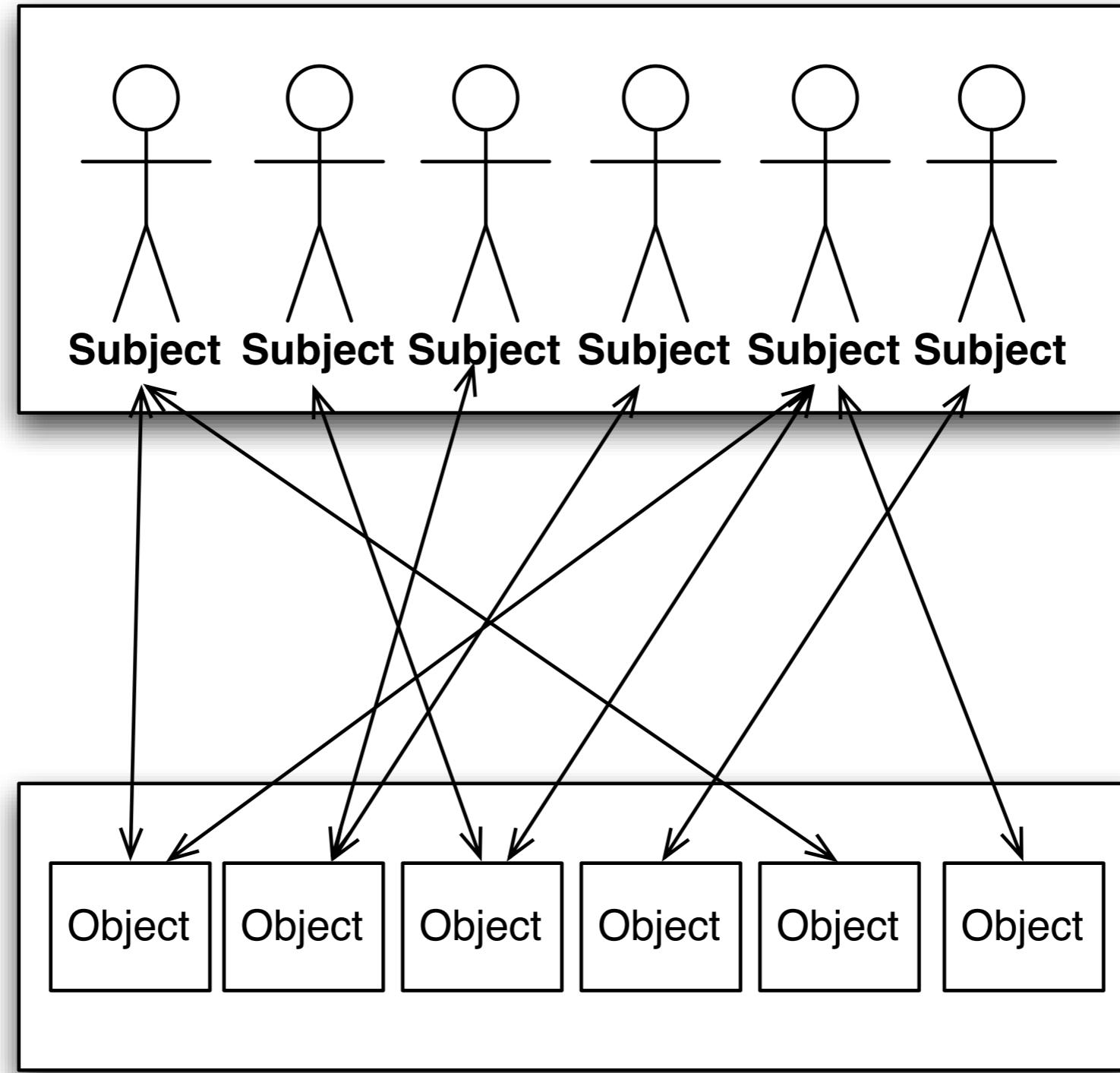
# Access Control Model

## 自主访问控制模型

客体的拥有者指定哪些主体可以访问客体

最常见的形式是访问控制列表

动态的



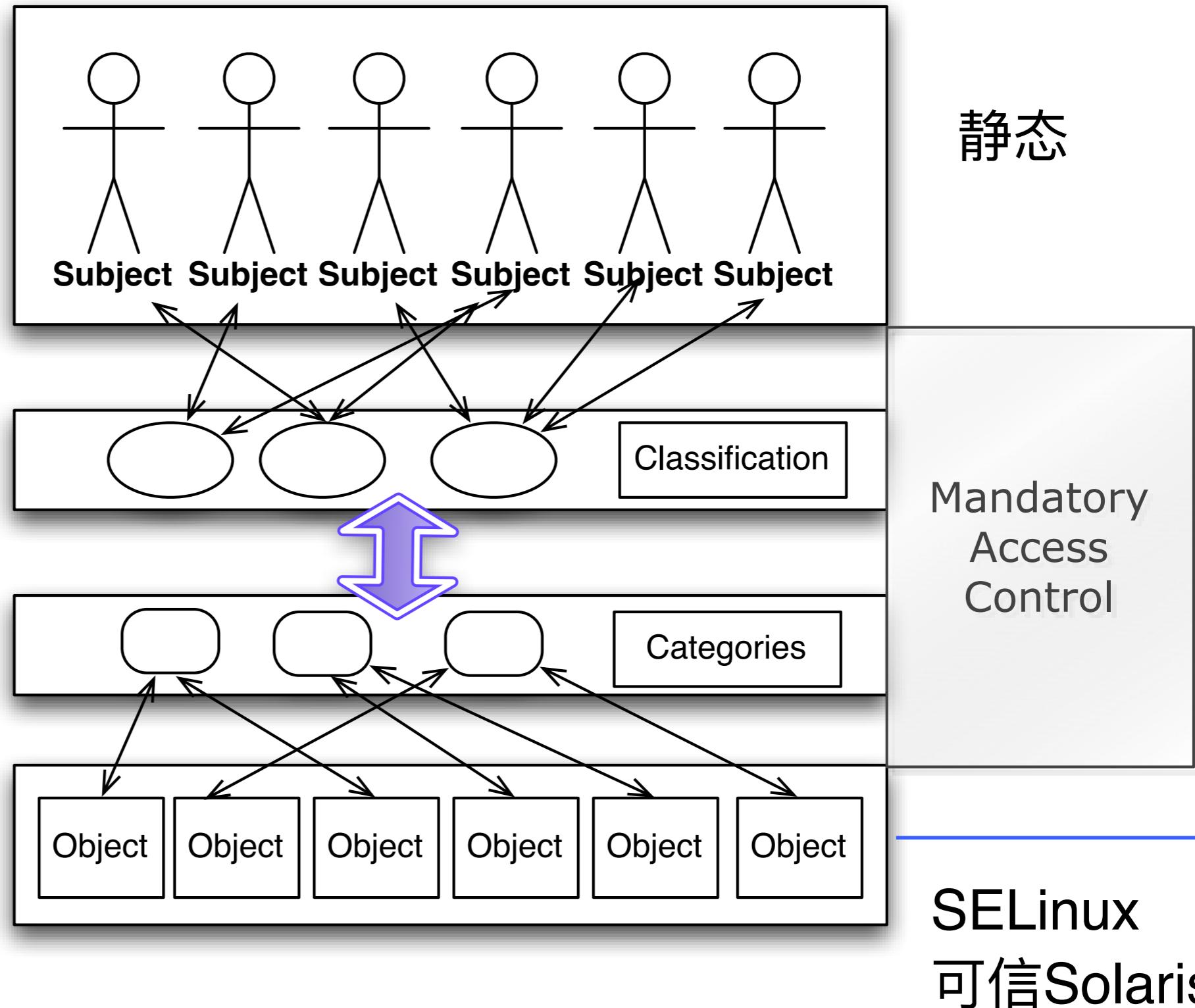
# Access Control Model

主体和客体均  
没有权限决定  
谁来访问客体

一般基于安全  
标签系统来实  
现，客体和主  
体绑定一个安  
全标签

应用于对信息  
分类和机密性  
要求较高的环  
境中

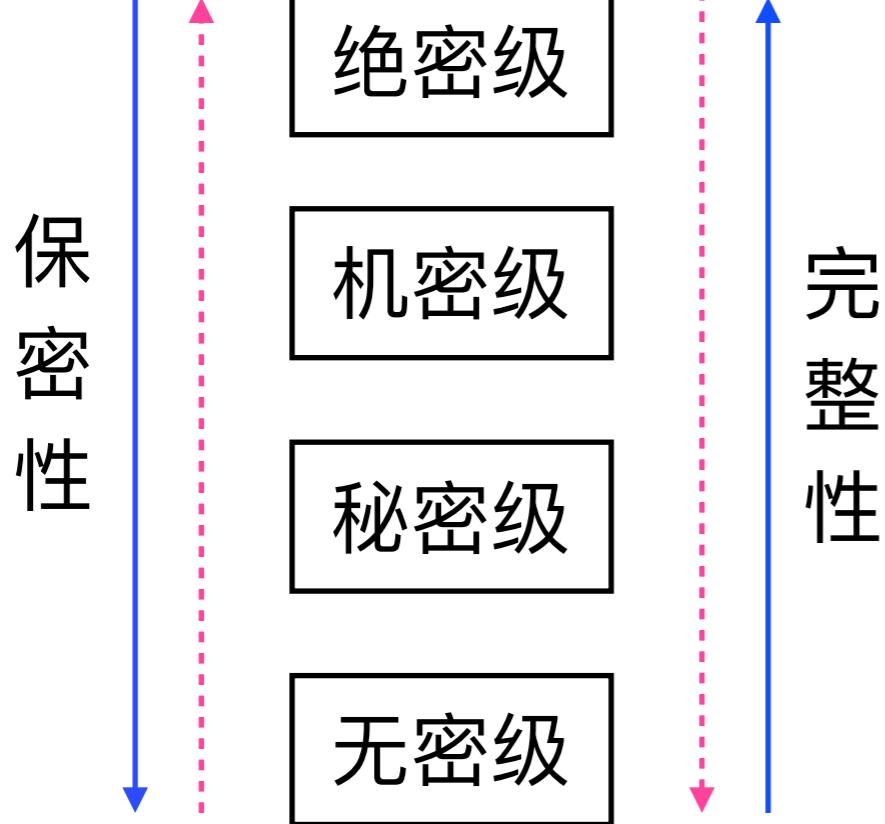
## 强制访问控制模型



# Access Control Model

MAC

多级安全

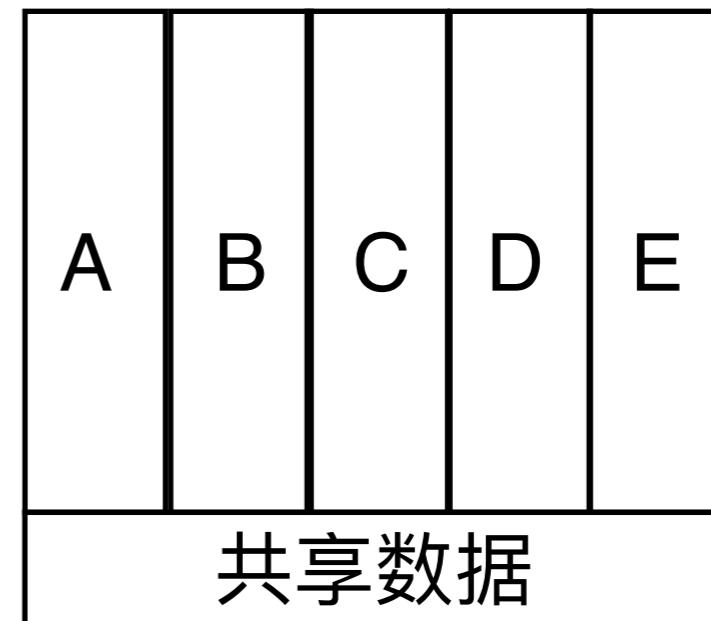


Bell-LaPadula

不上读  
不下写

Biba  
不上写  
不下读

多边安全



分割和网格模型

BMA模型

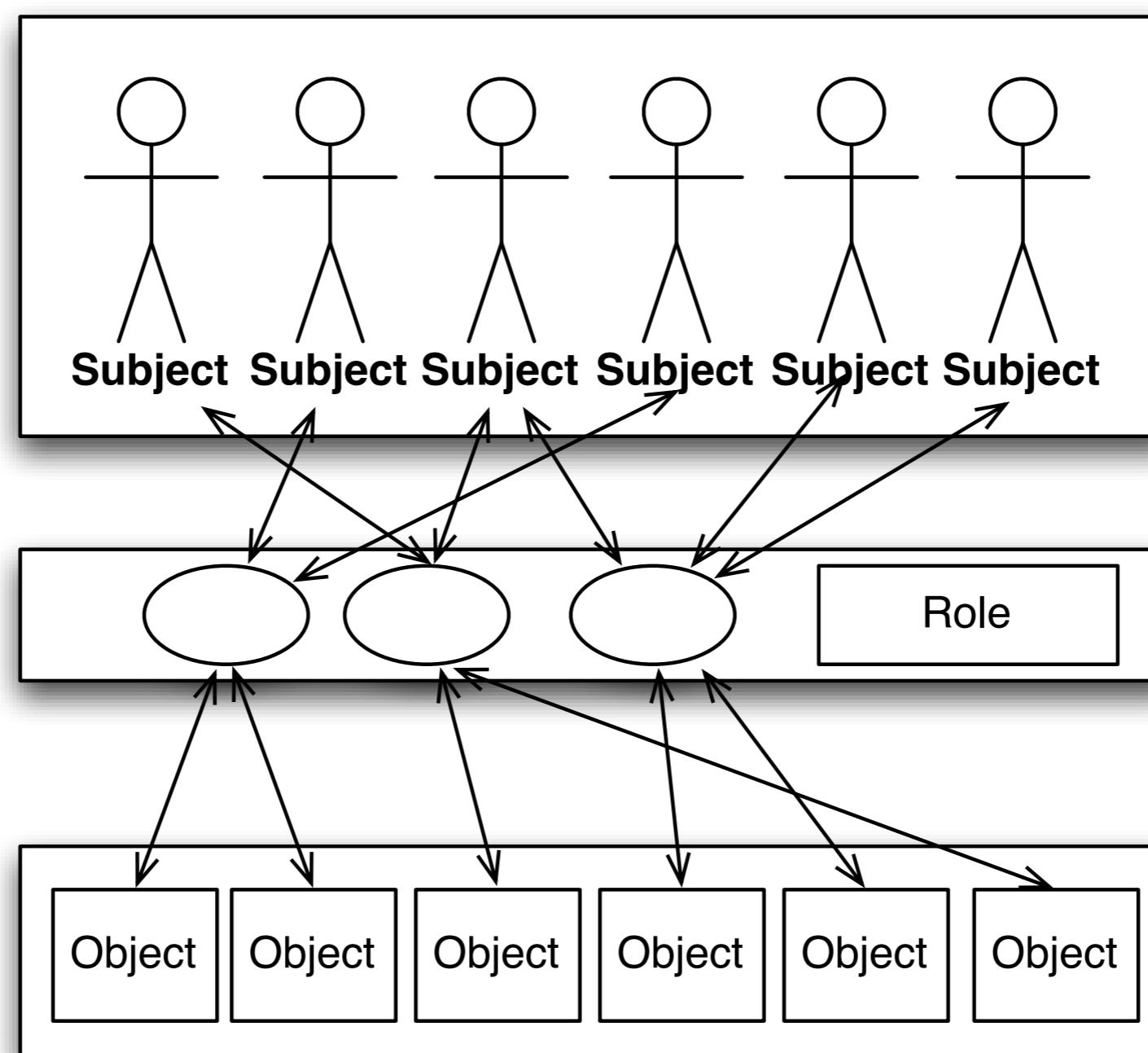
# Access Control Model

## 基于角色访问控制模型

非自主型访问  
控制  
集中管理

权限和角色挂钩  
适合于员工流动  
性高的组织

企业级应用  
当前最广泛的  
访问控制机制

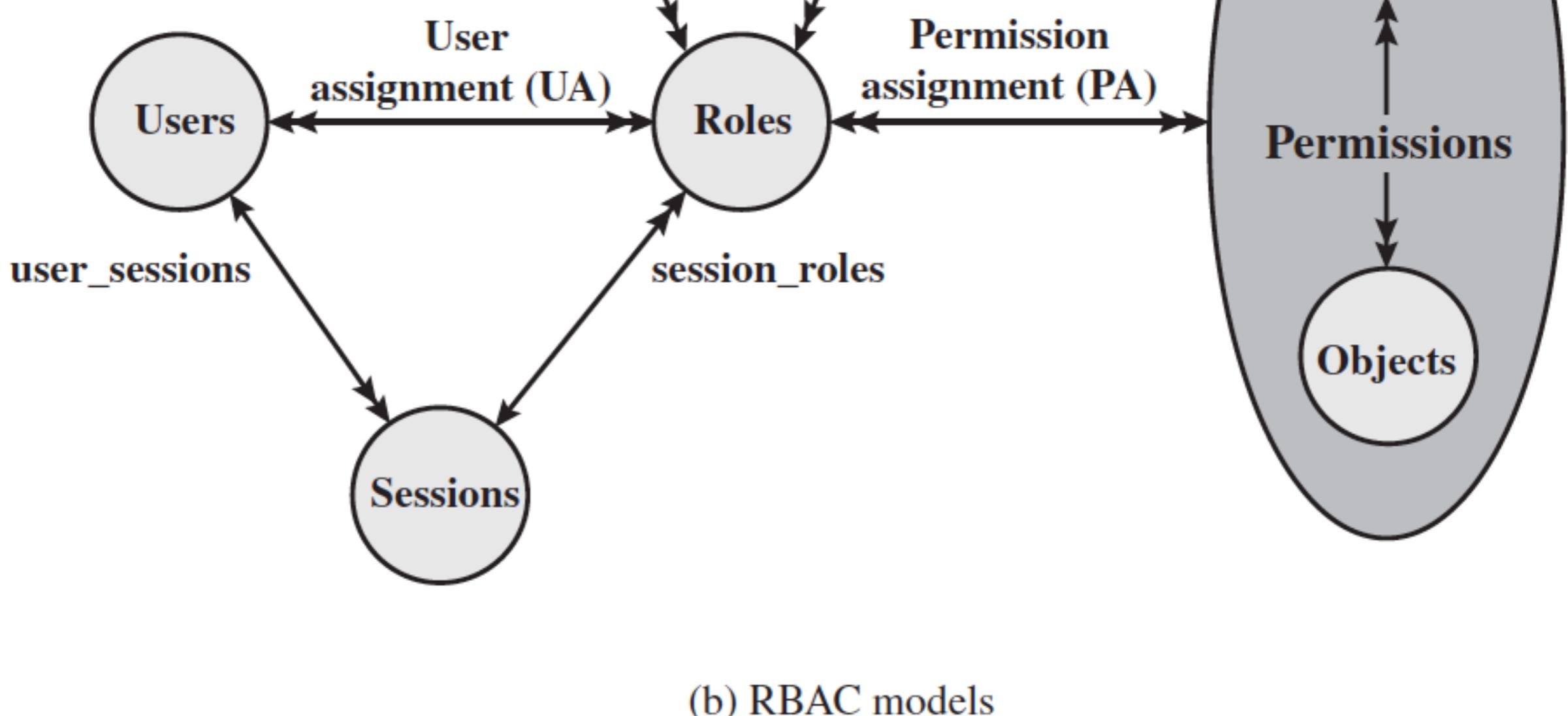
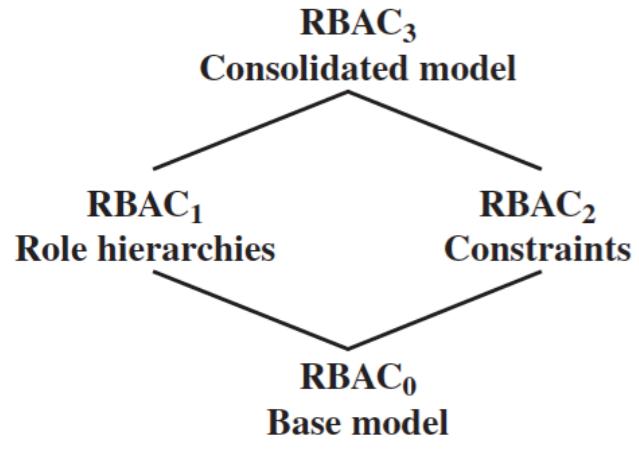


三个原则  
角色分配  
角色认证  
操作授权

Role – Based  
Access  
Control

# Access Control Model

## RBAC 模型



# Access Control Model

## 基于属性的访问控制

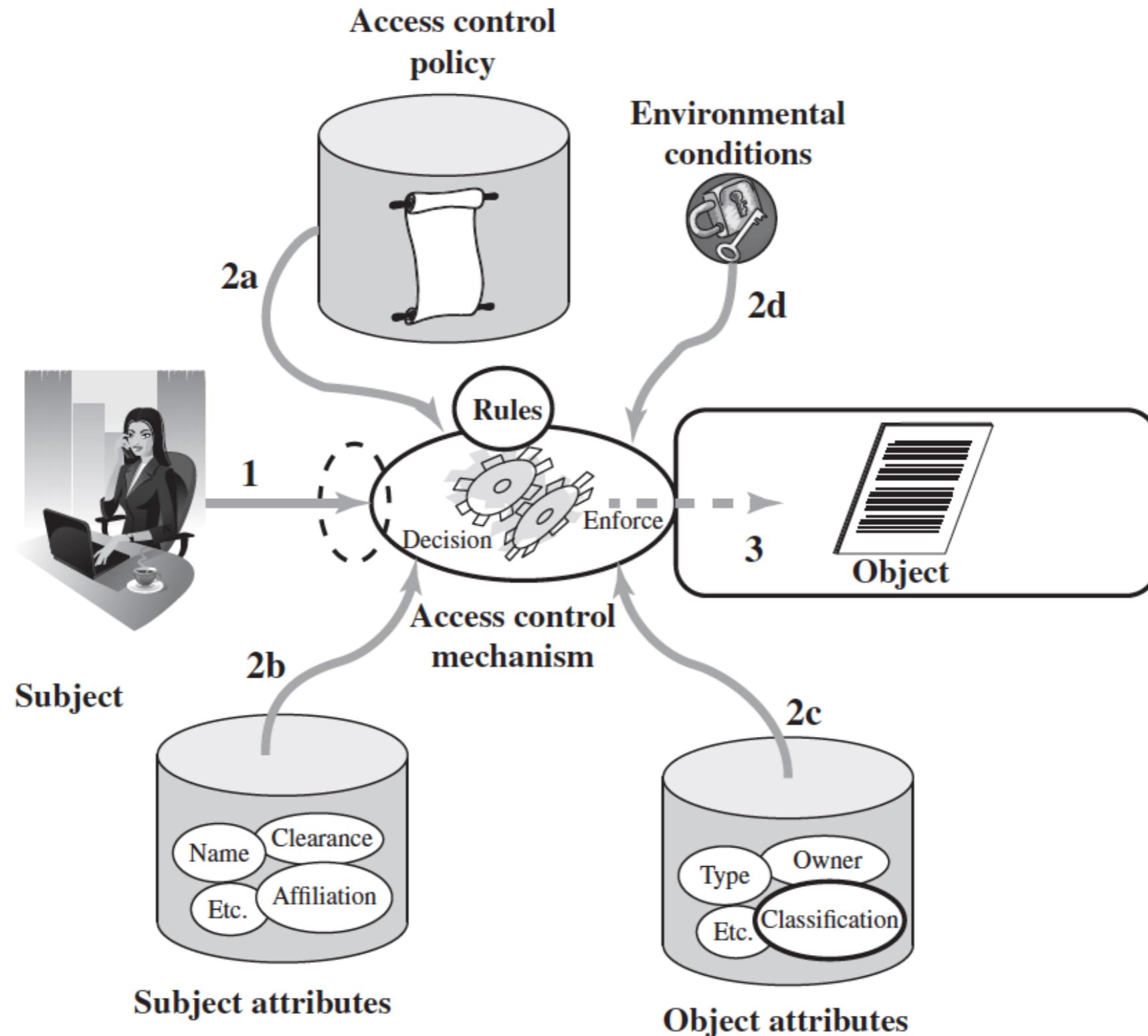


Figure 4.10 Simple ABAC Scenario

- 主体：ID、角色、组、部门、...
- 环境：时间、位置、...
- 客体：密级、类型、...
- 例子
  - \* 网页URI
  - \* 网页内部的Object类型和Object属性
  - \* 标签系统中的标签

# 访问控制技术

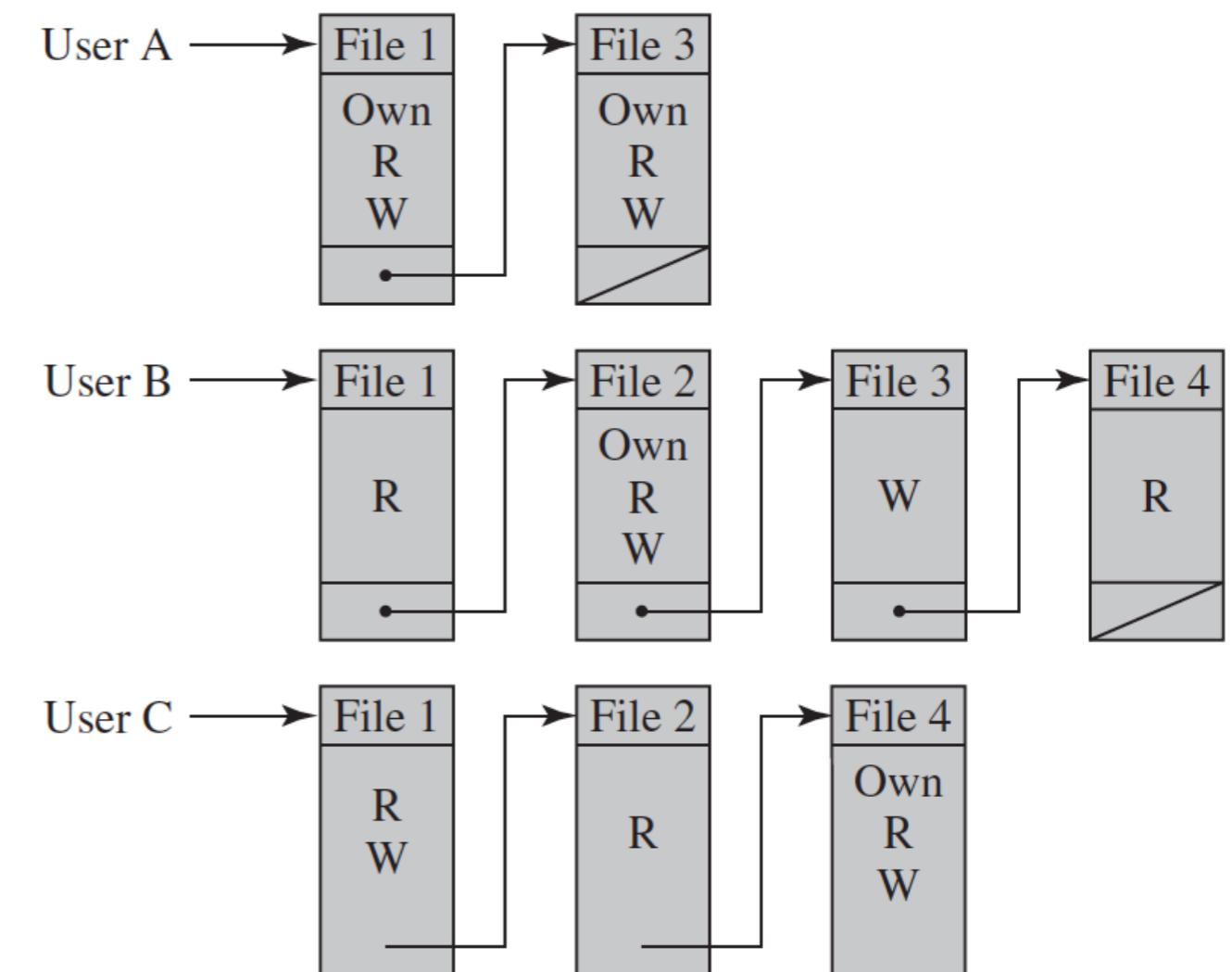
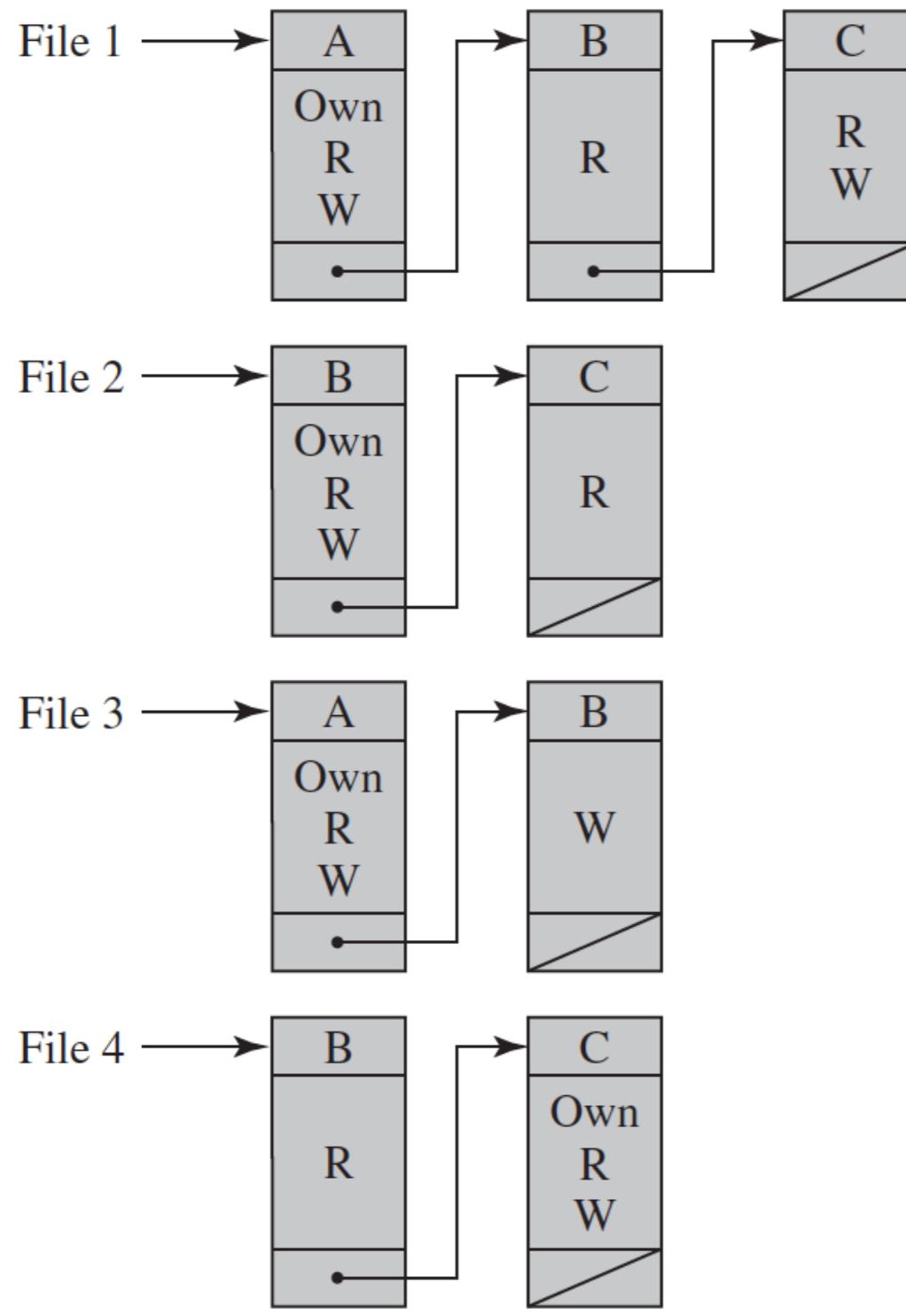
# 访问控制矩阵

		OBJECTS				
		File 1	File 2	File 3	File 4	
SUBJECTS		User A	Own Read Write		Own Read Write	
		User B	Read	Own Read Write	Write	Read
		User C	Read Write	Read		Own Read Write

(a) Access matrix

# Access Control Technology

## 访问控制列表 vs 访问能力表



- 用户和组对资源都有权限，用户属于组，文件归属于所有者和组，每一个权限级别都可以设置给文件所有者、文件所在组和其它用户
- Unix文件系统：读、写、执行

```
#ls -l install.log
-rw-r--r-- 1 root root 26195 Dec 17 10:42 install.log
```

权限表示

文件权限（-rw--r--r--）

权限项	读	写	执行	读	写	执行	读	写	执行
字符表示	(r)	(w)	(x)	(r)	(w)	(x)	(r)	(w)	(x)
数字表示	4	2	1	4	2	1	4	2	1
权限分配	文件所有者			文件所属组用户			其他用户		

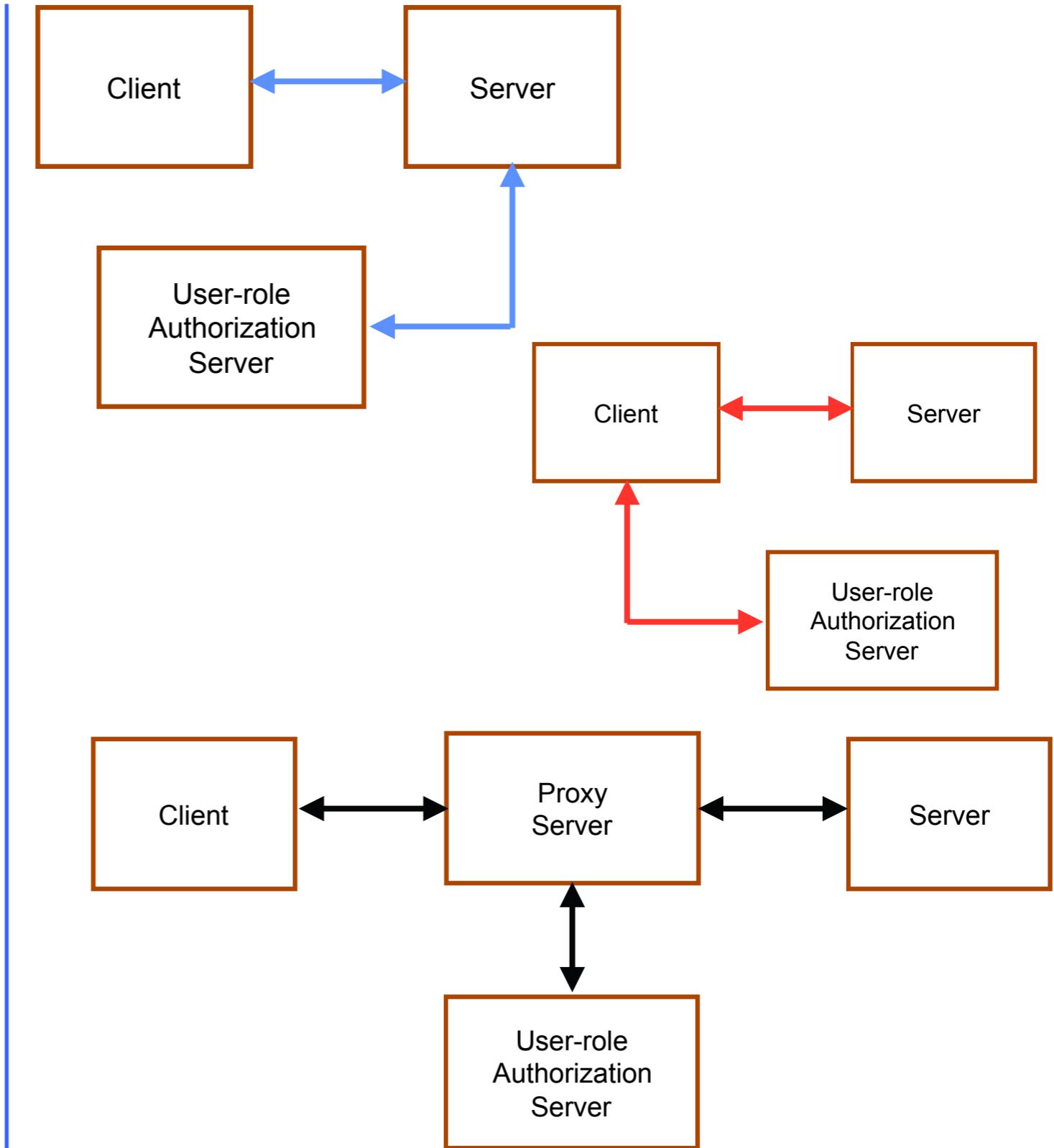


- 忘记正确分组
- 缺少分组工具
- 权限关联资源
- 管理员设置

# Access Control Technology

## RBAC: 用戶和角色映射

	$R_1$	$R_2$	$\dots$	$R_n$
$U_1$	X			
$U_2$	X			
$U_3$		X		X
$U_4$				X
$U_5$				X
$U_6$				X
⋮				
$U_m$	X			



# RBAC: 角色和客体

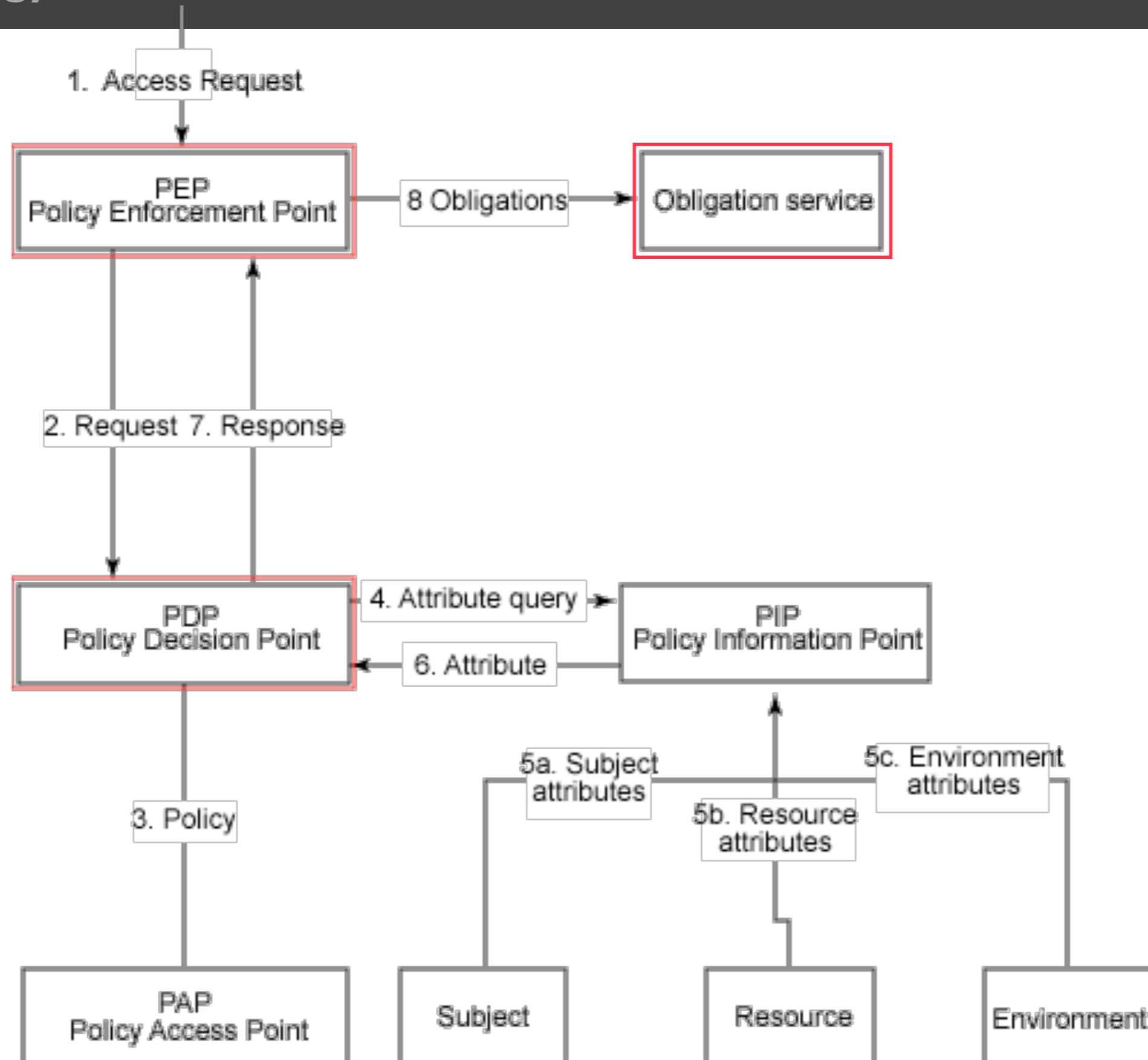
		OBJECTS								
		R <sub>1</sub>	R <sub>2</sub>	R <sub>n</sub>	F <sub>1</sub>	F <sub>2</sub>	P <sub>1</sub>	P <sub>2</sub>	D <sub>1</sub>	D <sub>2</sub>
ROLES	R <sub>1</sub>	control	owner	owner control	read *	read owner	wakeup	wakeup	seek	owner
	R <sub>2</sub>		control		write *	execute			owner	seek *
	•									
	•									
	R <sub>n</sub>			control		write	stop			

Figure 4.7 Access Control Matrix Representation of RBAC

- XACML是OASIS制定的一个用以整合各方面（比如IBM和米兰大学）努力成果的一个标准。它和SAML共同使用，它提供了一种标准化XML文件接入控制决定的工具。
- XACML是用来决定是否允许一个请求使用一项资源，比如它是否能使用整个文件，多个文件，还是某个文件的一部分。
- XACML允许组织为了存取在线资源和信息而传递他们的策略
  - \* 哪个客户端可以存取信息
  - \* 哪些信息是客户端可以使用的
  - \* 什么时间客户端可以存储这些信息
  - \* 如何来存取这些信息

# Access Control Technology

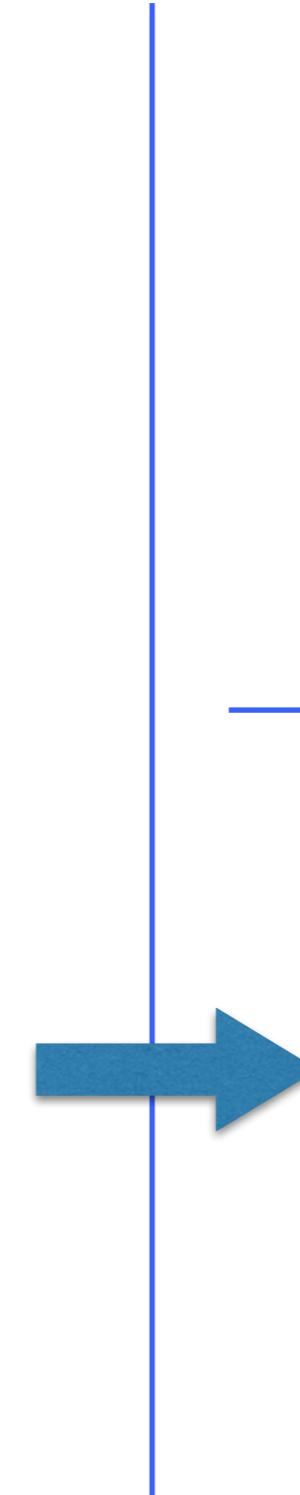
## XACML



- 使用特定的规则来规定主体和客体之间可以做什么，不可以做什么
- 应用于强制访问控制
- 一个例子：
  - \* 电子邮件的附件不能大于5M
  - \* 张三的电子邮件附件可以大于5M，但不能超过10M
- 路由器和防火墙的数据包通过规则
- 管理员制定，用户不能修改

## 其余技术：限制用户接口

- 通过不允许提交某些功能、信息或访问某些系统资源来限制用户的访问能力
  - \* 菜单和命令：限制用户能执行的命令和程序
  - \* 数据库视图：限制用户访问数据库中数据
  - \* 物理限制接口：ATM提款机



张三	4500	10日
李四	6000	11日
王五	6500	12日

薪水数据库视图

张三	工作1	10日
李四	工作2	11日
王五	工作2	12日

经理数据库视图

## 其余

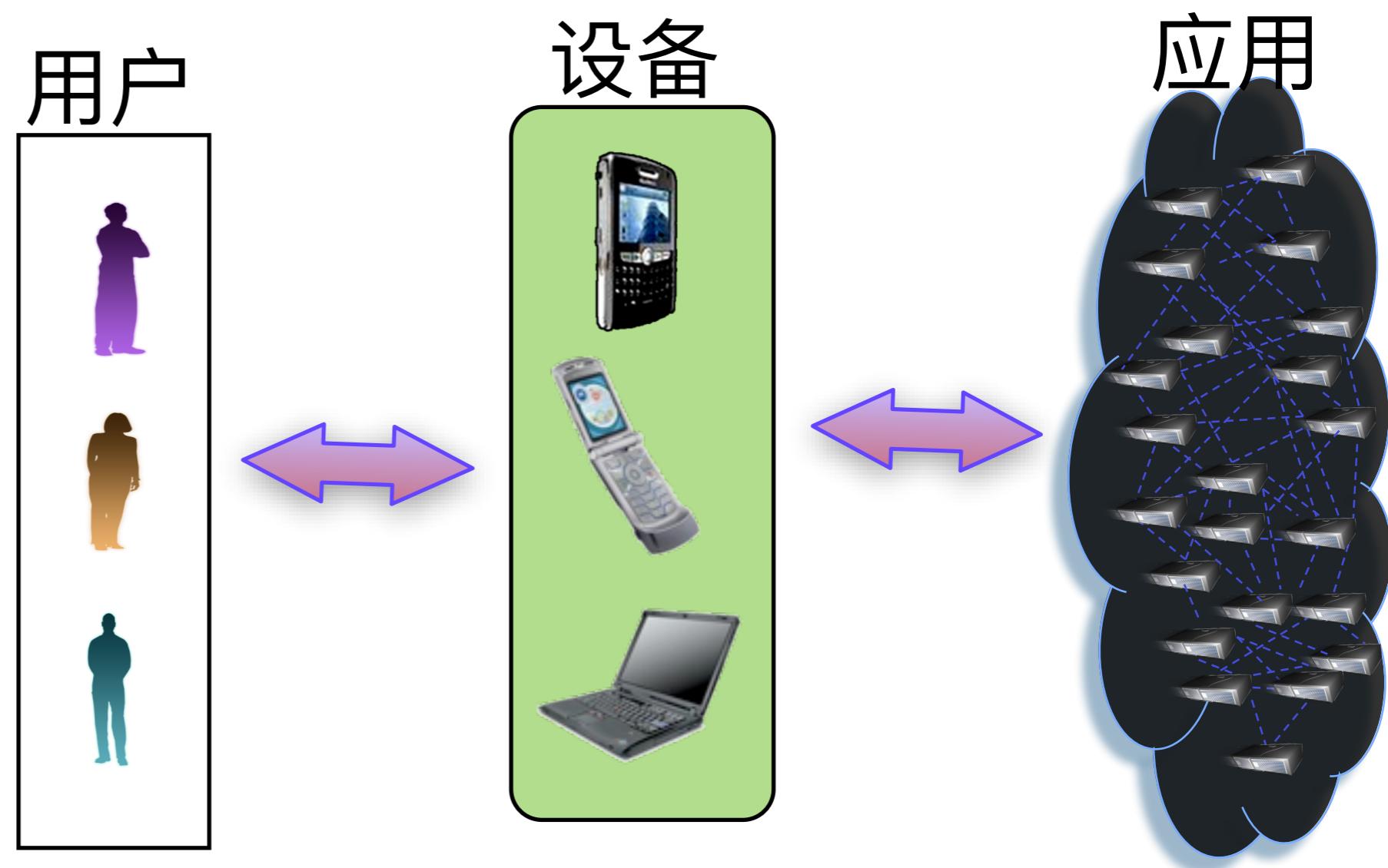
- 基于内容的访问控制
  - \* 对客体的访问主要取决于客体内容
  - \* 基于内容的过滤
  - \* 数据库视图
- 基于情形的访问控制
  - \* 根据一组信息的情形做出访问决定
  - \* 通信协议
  - \* 基于行为的一个特例
- 基于上下文
- 基于任务
- 基于时间
- 基于信任
- 基于风险
- UCON
- ... ...

# 访问控制例子

# Access Control Example

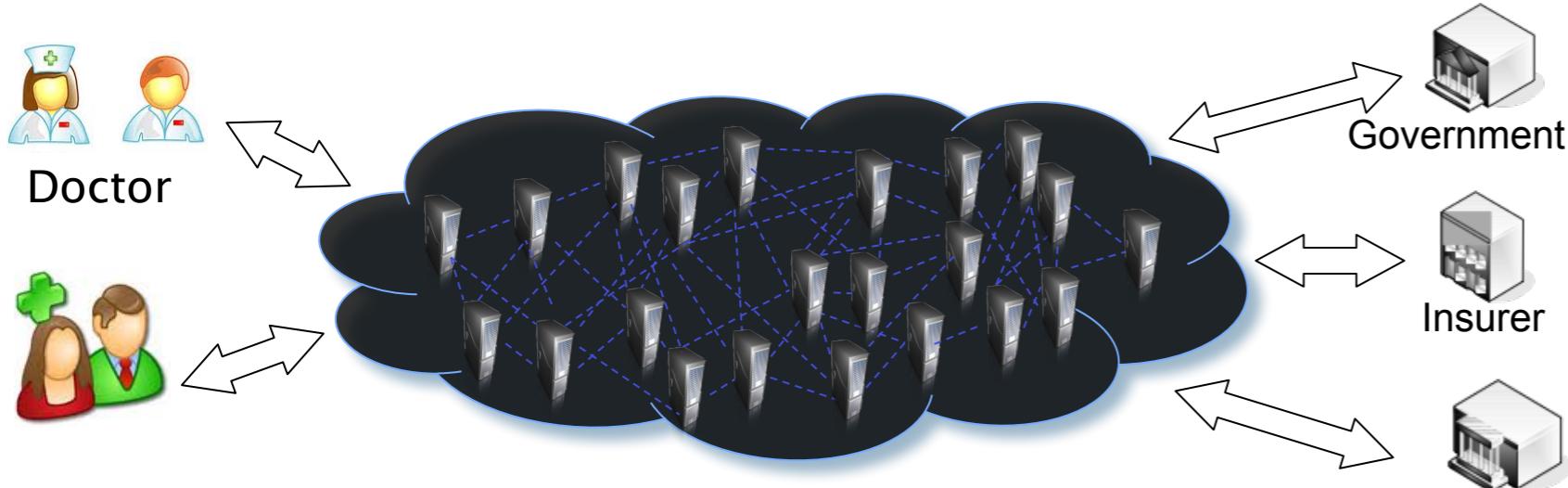
## 访问控制面临挑战

- 细粒度
- 海量
- 分布式
- 环境多变
- 管理简单
- 个性化
- 互联互通



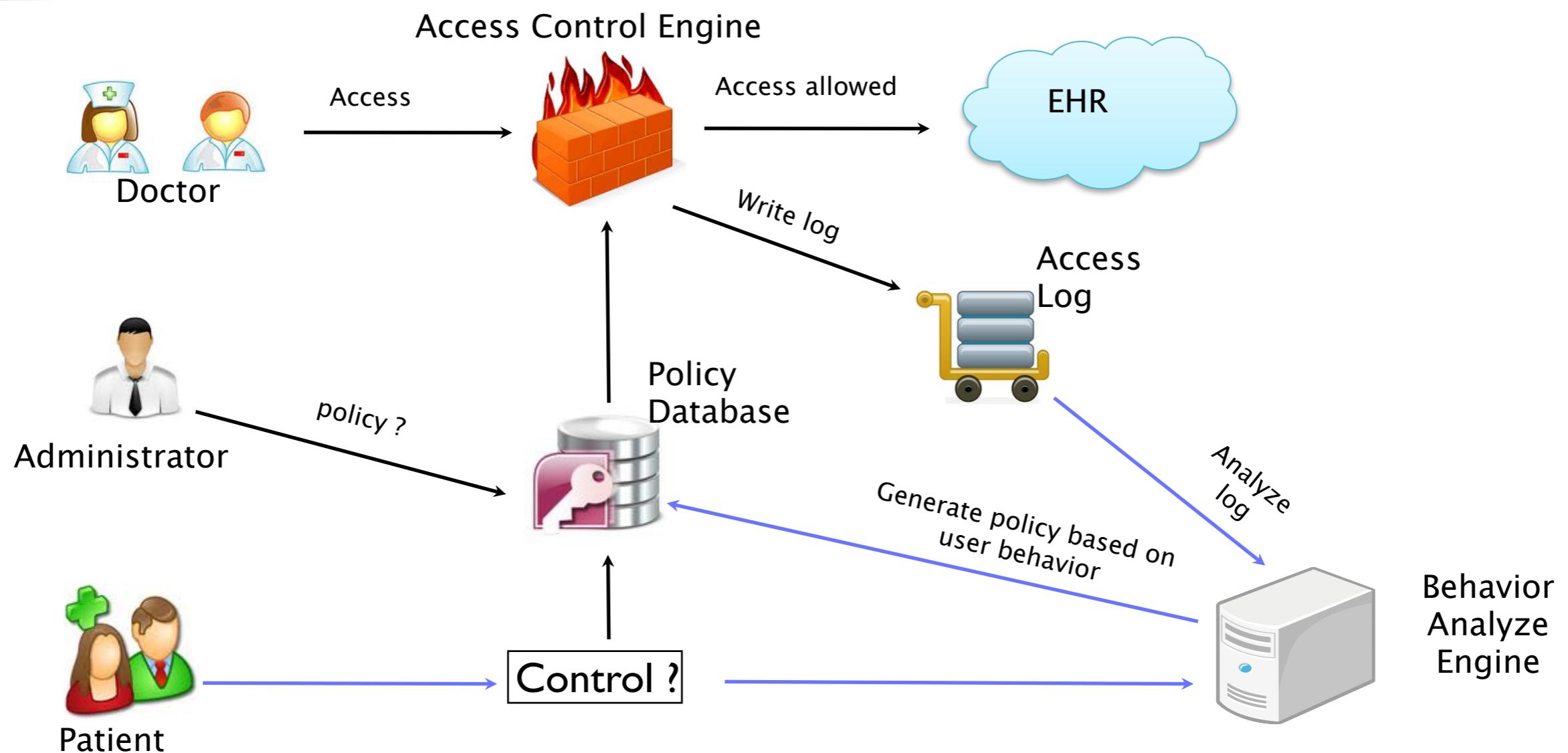
# Access Control Example

基于行为



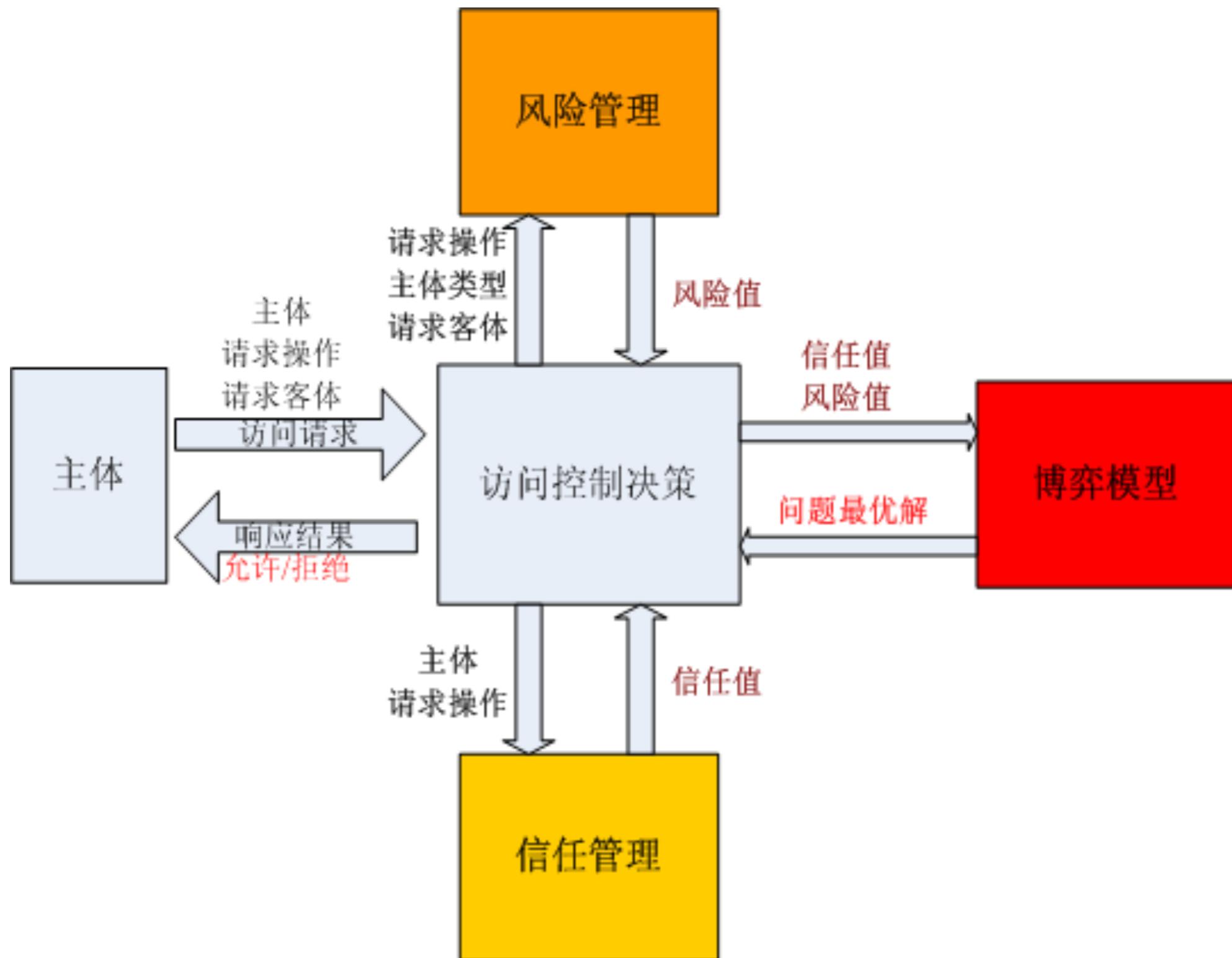
Google health  
beta

Microsoft®  
HealthVault™



# Access Control Example

## 基于信任 + 风险 + 博弈

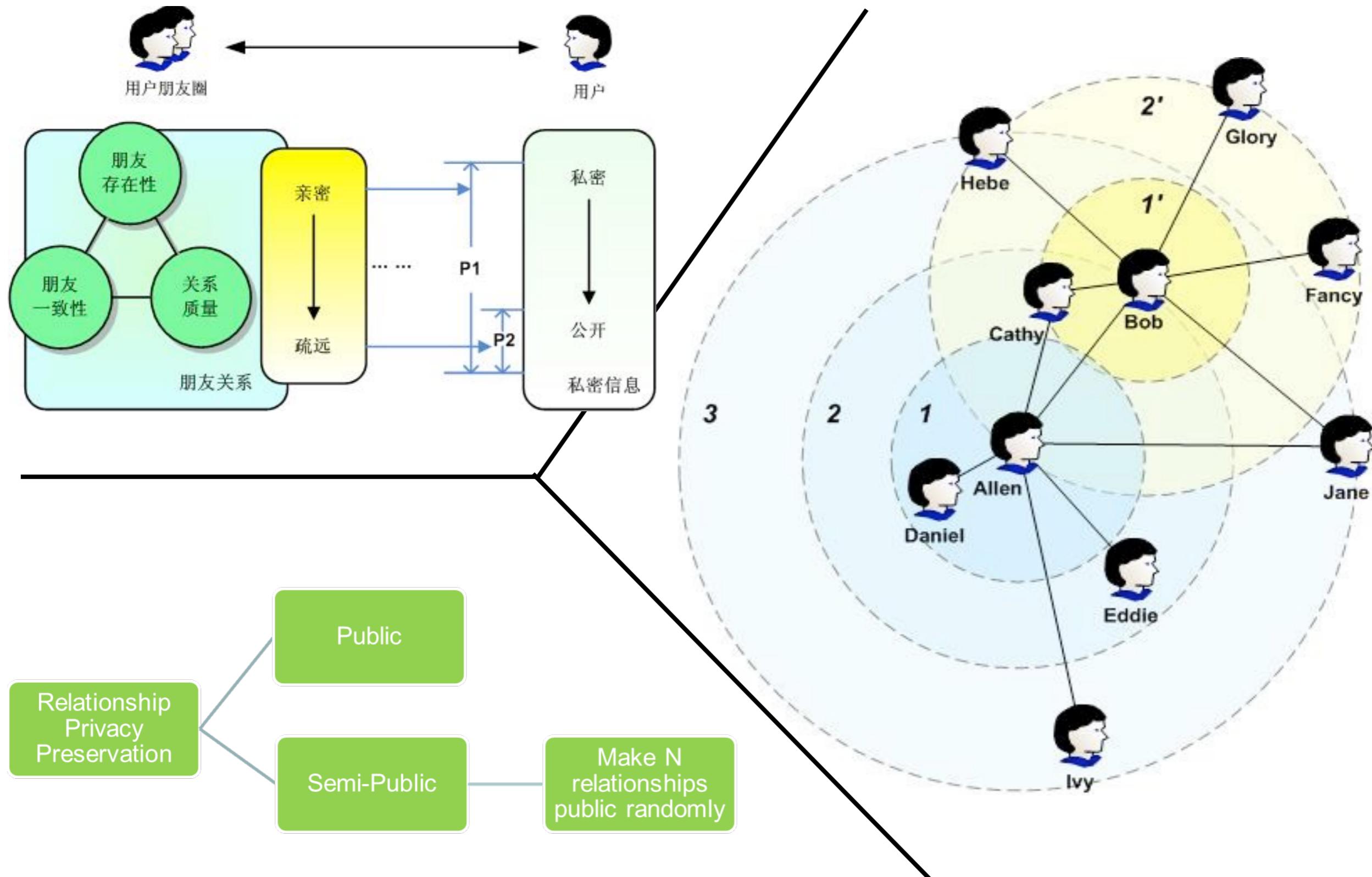


## 隐私设定问题

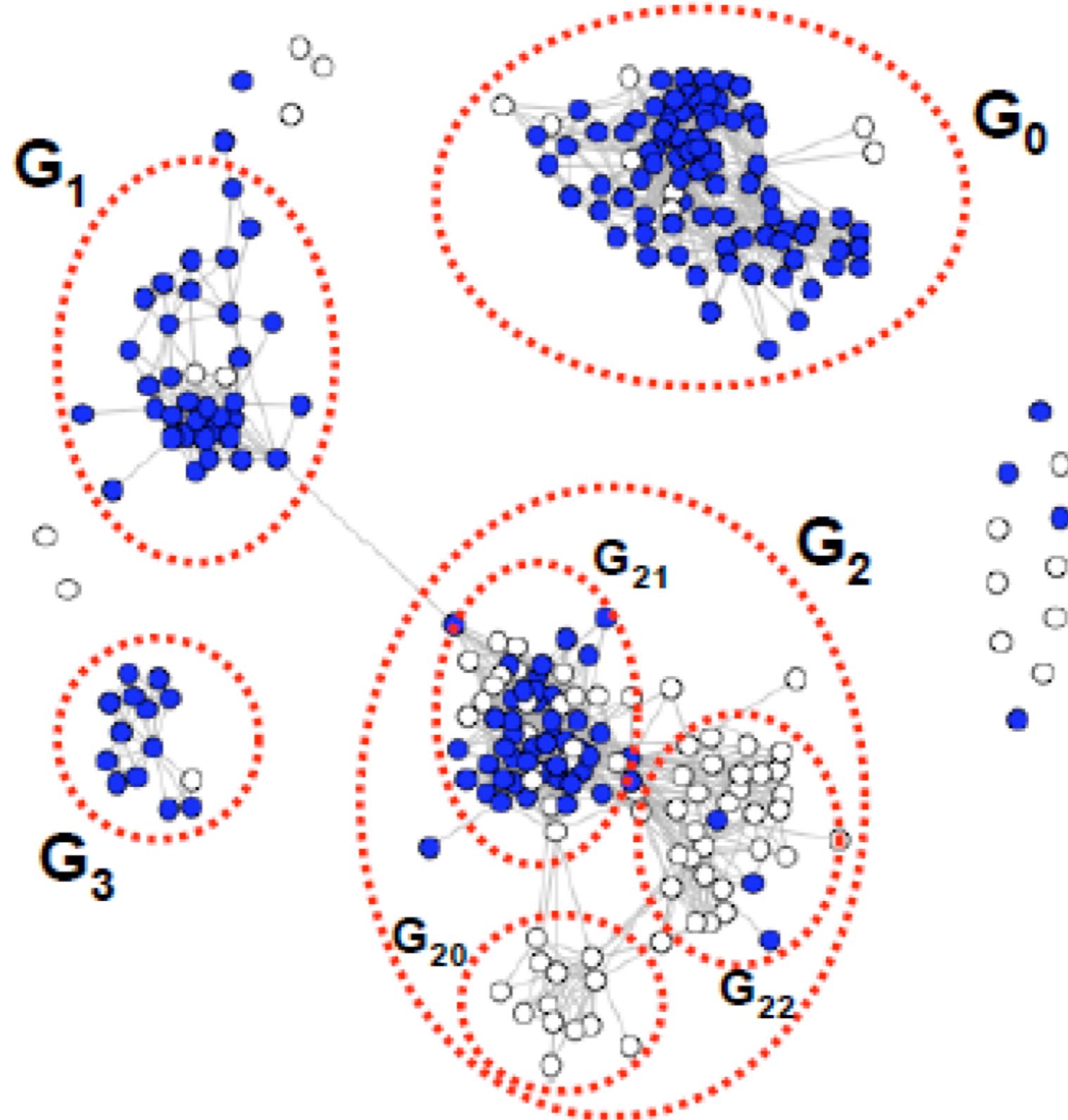
- OSN面临的主要问题
  - \* 用户保护自己的信息 vs 信息共享
  - \* 用户自己设定不现实 vs 系统设定复杂
- 现在的解决方法
  - \* 更好力度的隐私设定
  - \* 可可视化的隐私设定
  - \* 自动化的隐私设定
  - \* 缺省隐私设定

# Access Control Example

# 基于朋友亲密度的SNS隐私控制



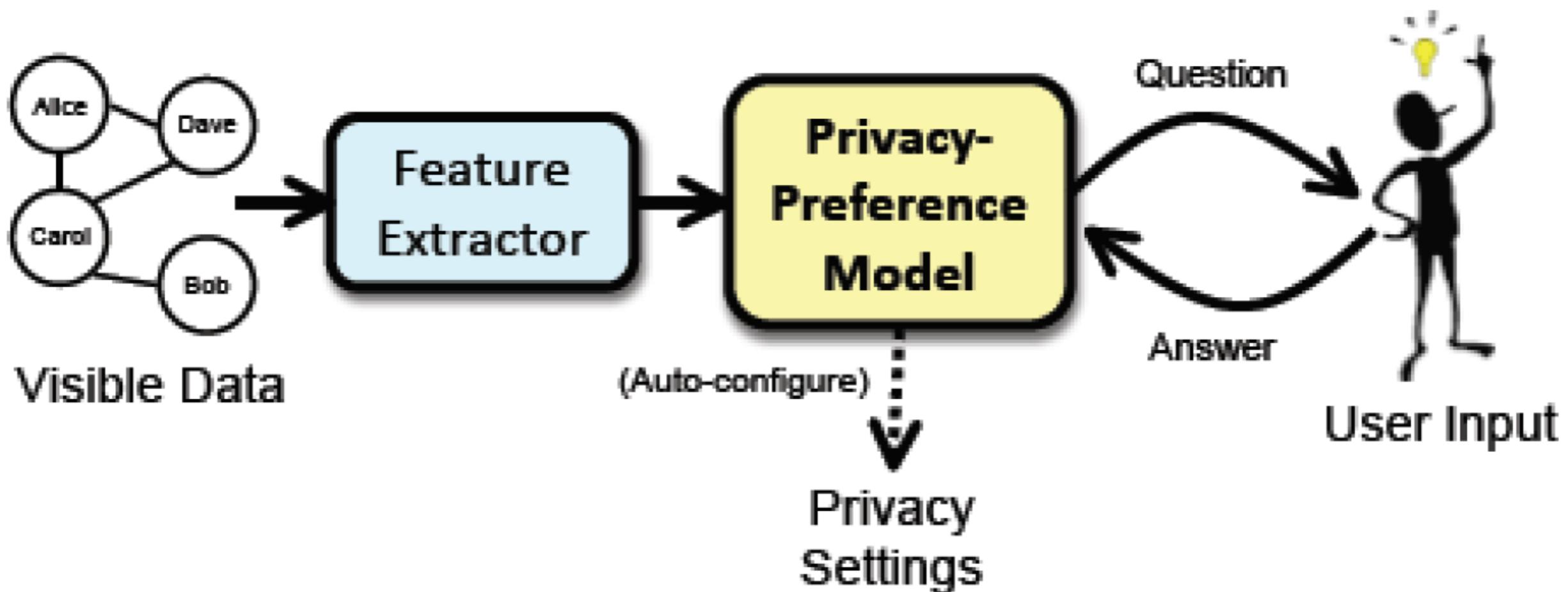
圈子



# Access Control Example

## 隐私设定推荐向导

利用机器学习技术推荐隐私设定



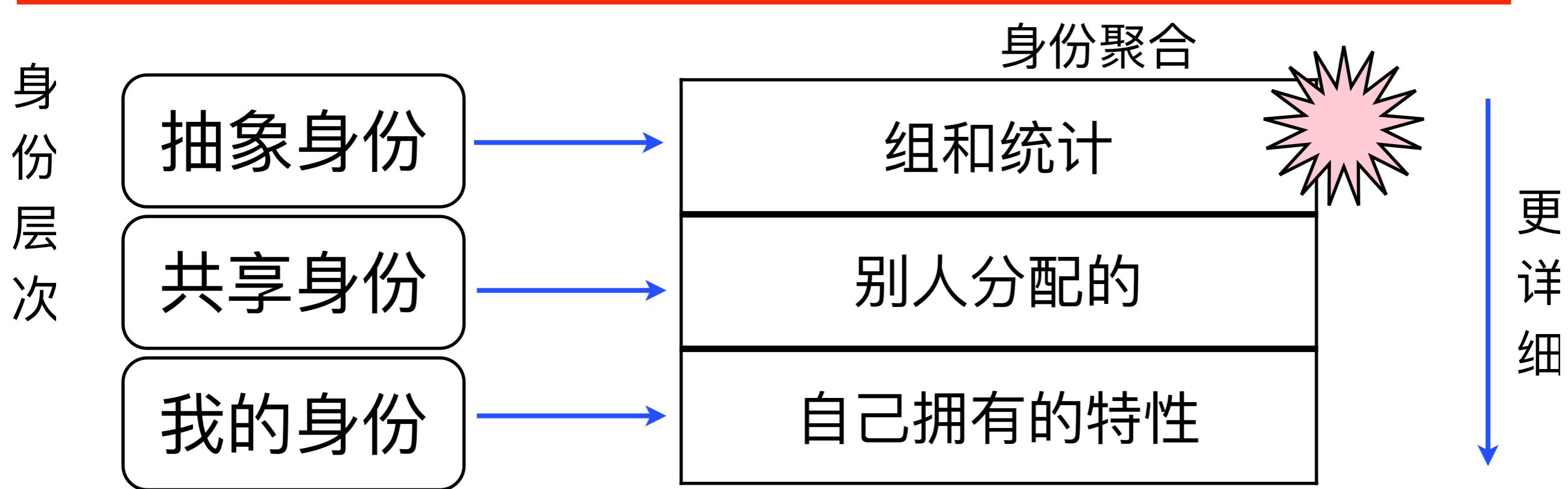
# 身份管理介绍

# Identity Management

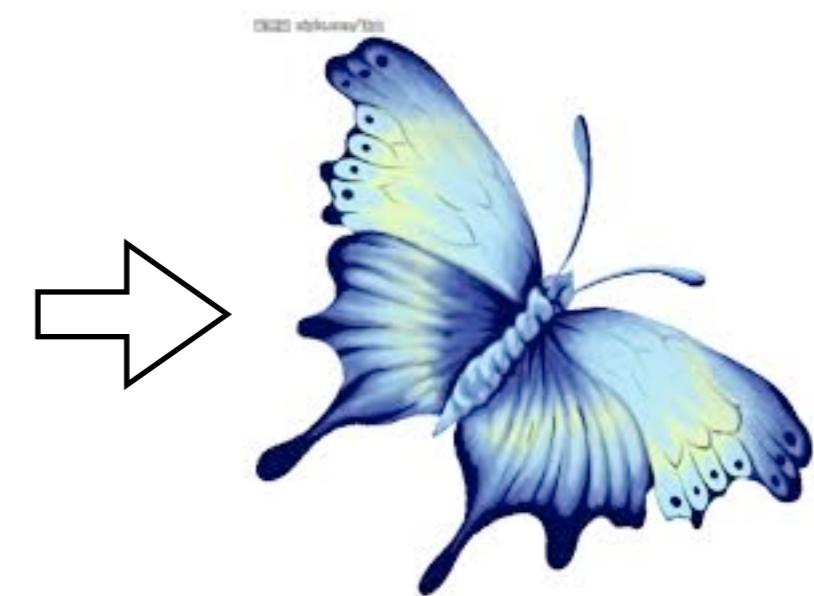
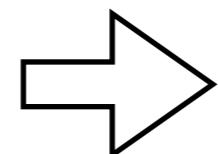
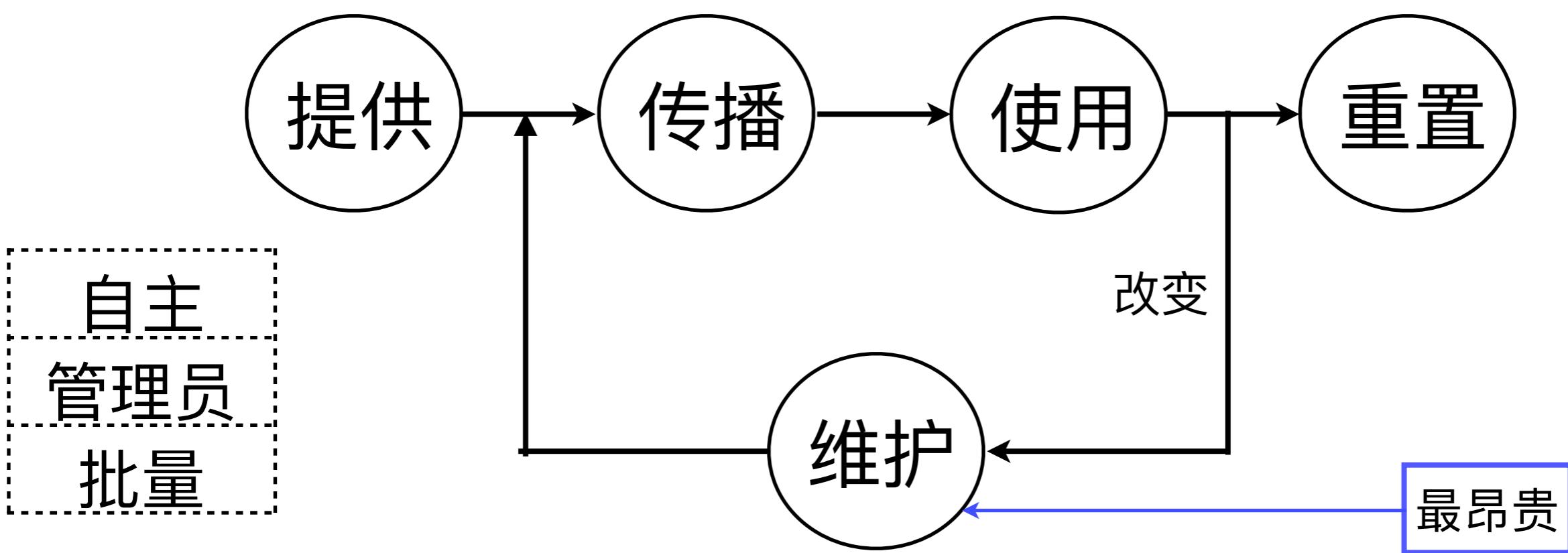
参考书



- 数字身份是一个实体的属性、喜好和特性的数据集合
  - 属性：病历、存款、信用、尺码、年龄等
  - 喜好：航班座位、商品牌子等
  - 特性：先天固有的



# 数字身份生命周期

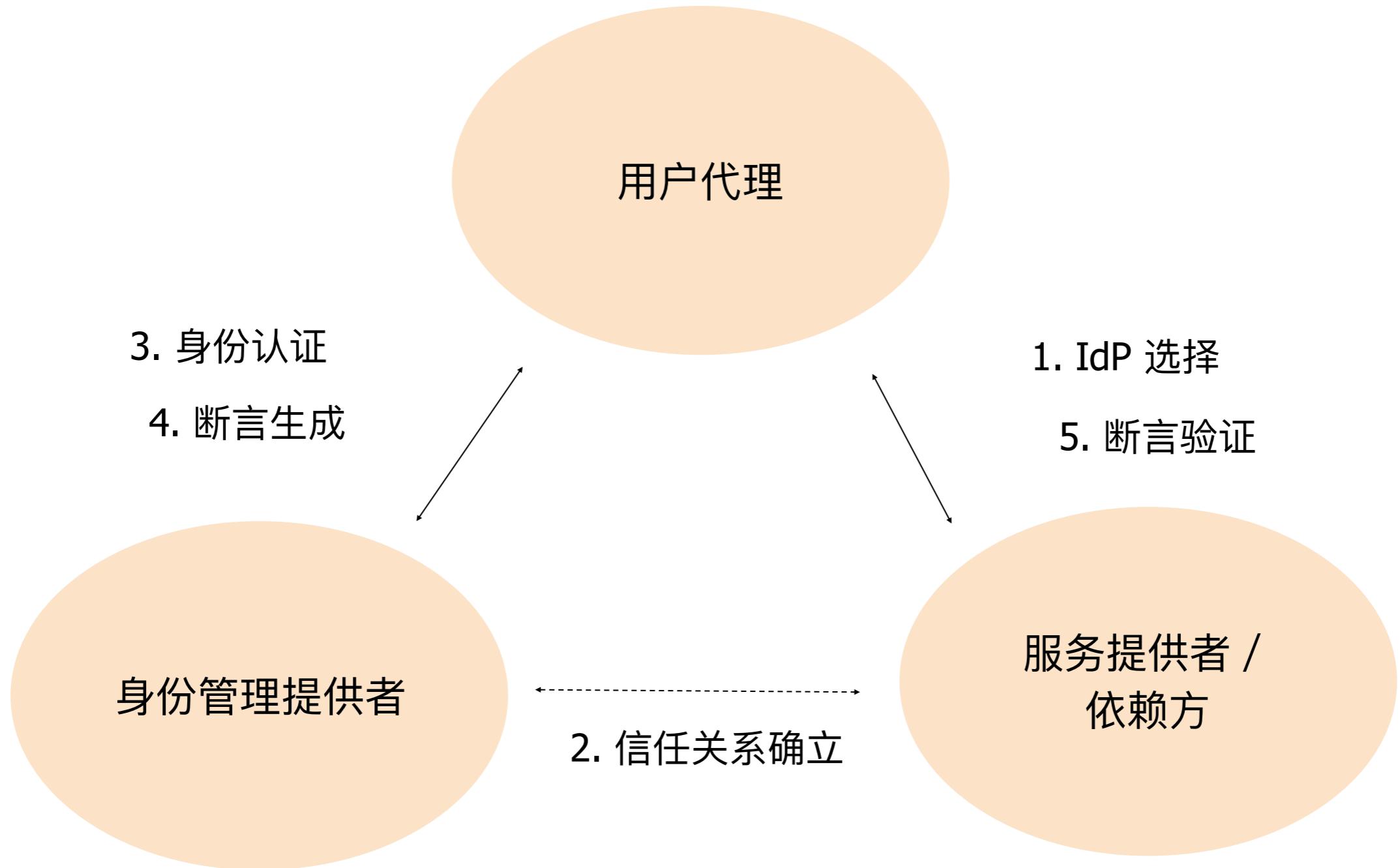


# 定义

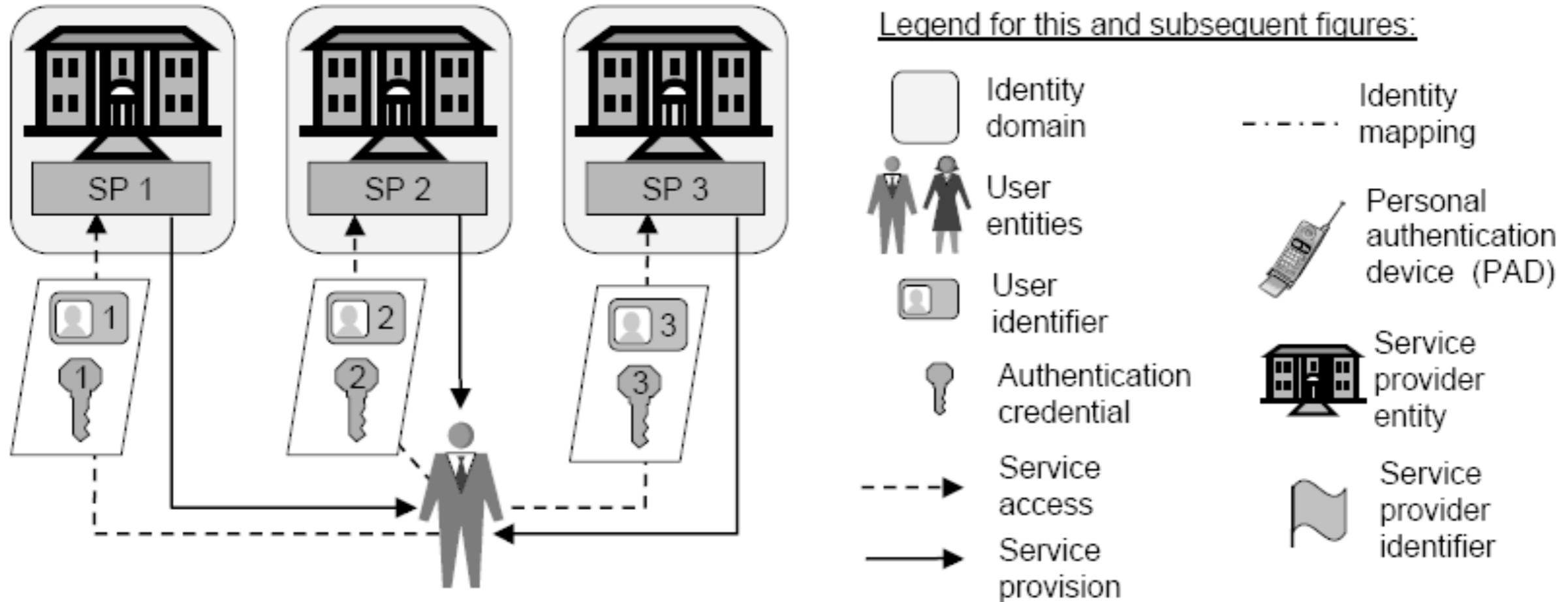
- 定义
  - \* 一系列创建、维护、管理和使用数字标识的软件、硬件、人员、管理、过程的集合
  - \* 又称为身份和存取管理、IDM、IAM、AIM等
  - \* 包括身份标识、  
身份认证、授权  
管理、访问控制、  
行为审计、责任  
认定、单点登录、  
隐私保护、信任  
管理等



# 身份管理参与方



# 孤立的IDM



Identifier和Credential均来自同一个服务提供商

服务提供商实现最简单，但是用户难于管理

# *Identity Management*

## 联盟的IDM

需要一系列的协议、标准和技术来保证联盟域的互通

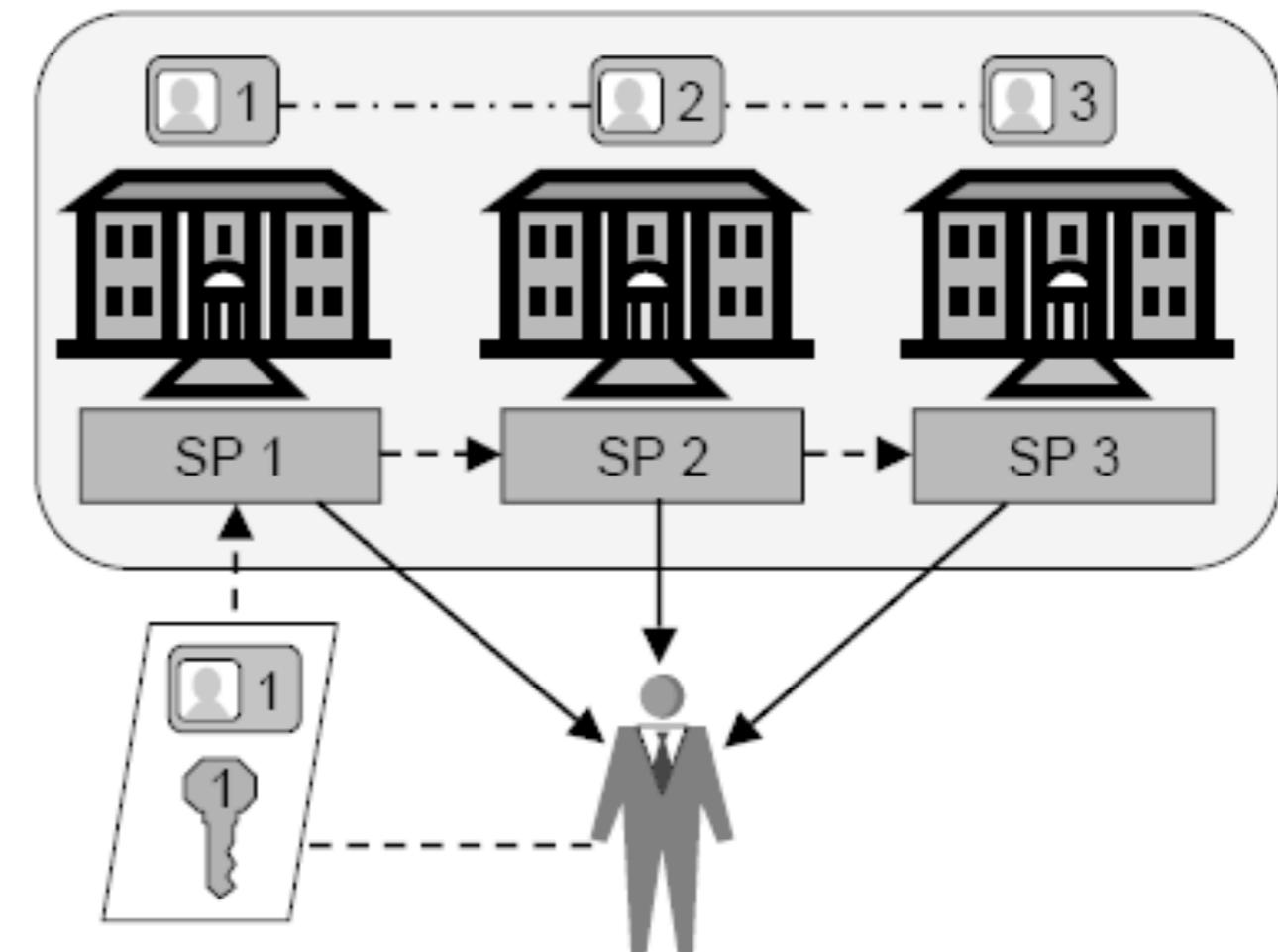
需要不同服务提供者之间建立信任管理，并通过传递 Assertion 实现存取

提供单点登录

SAML

Liberty Alliance

Shibboleth



## 集中的IDM

让一个独立的实体或者单一的权威来作为独家身份标识和凭证的服务提供端

CA是最常见的形式

规模是最大的挑战

名字空间是否可控

### 常见的身份管理模型

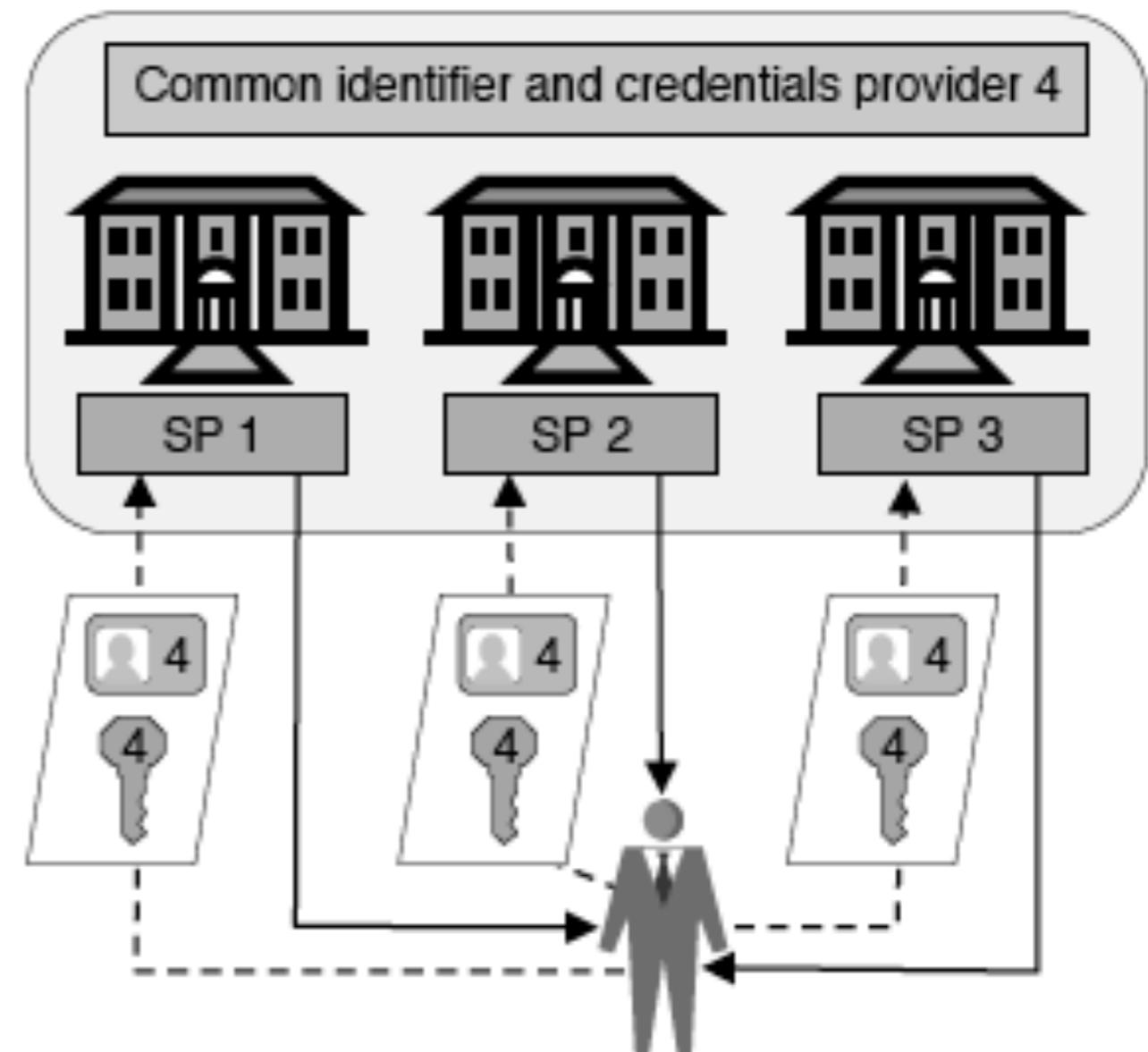


Figure 4: Common user identity model.

# 单点登录的IDM

一个服务提供商来提供用户认证，其余服务提供商认同这个认证结果

Kerberos

Microsoft Passport

单点登录身份管理模型

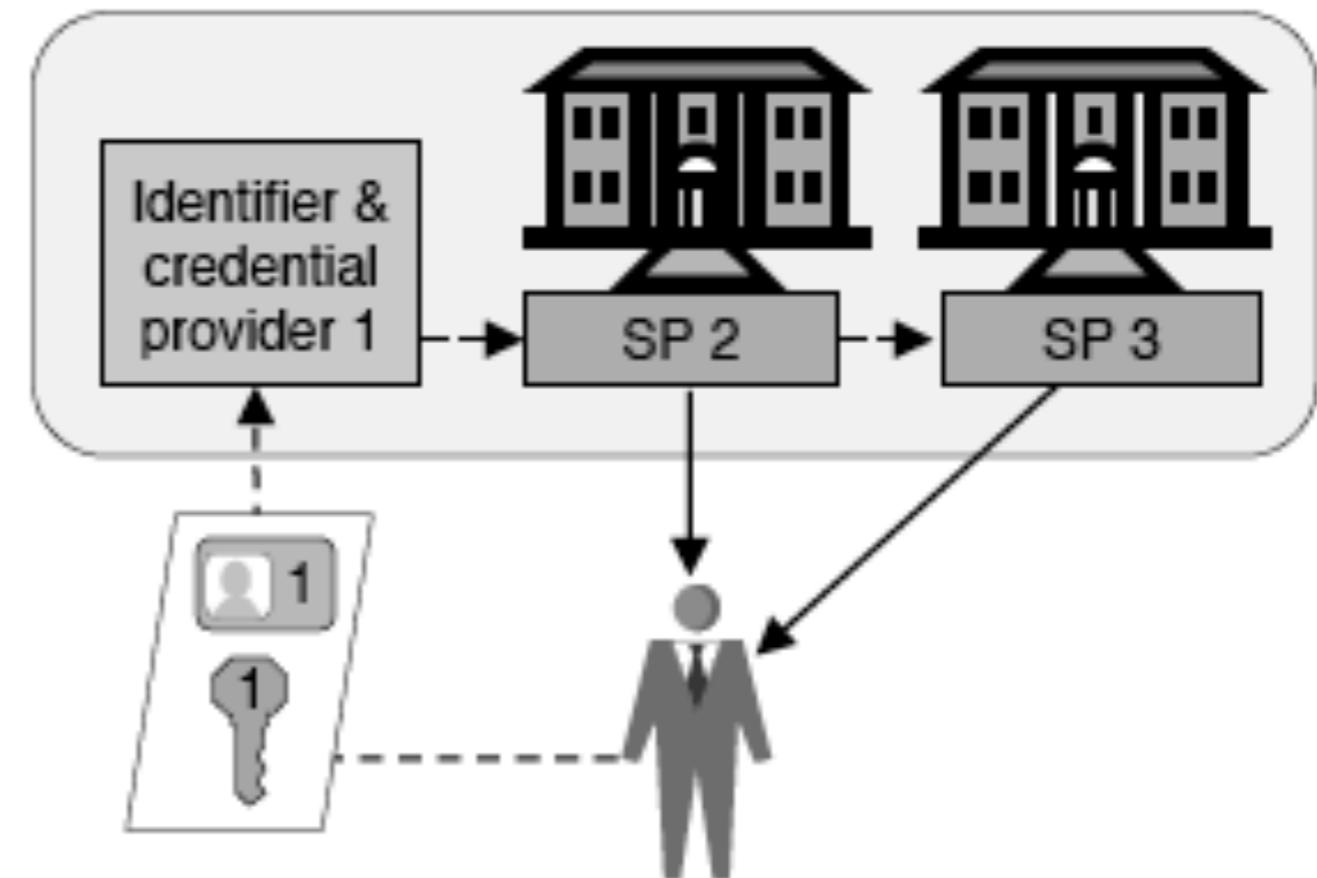
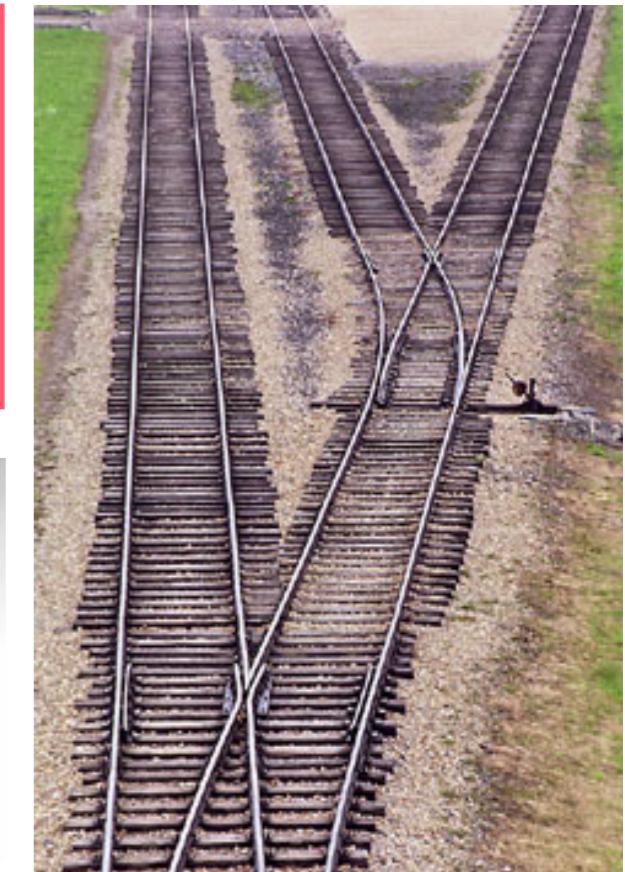


Figure 6: SSO identity model.

# 标准

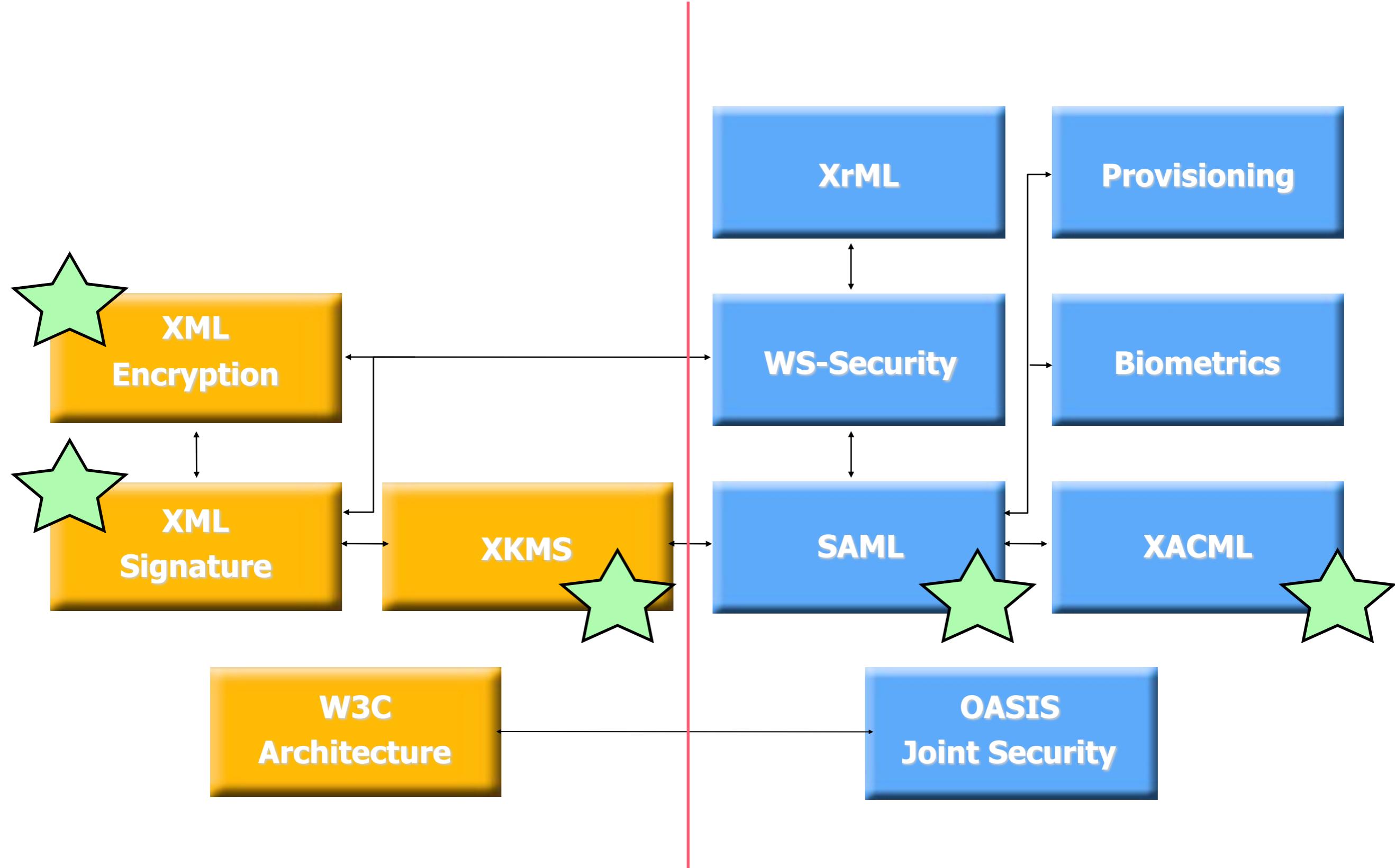
- 可能需要的任何工具
  - 需要在抑制统一的基础上创建的事物
  - 为了做我们一致同意的事情，需要完成的工作
- 
- 一些要素
    - \* 谁制定标准
    - \* 谁使用标准
    - \* 如何使用该标准



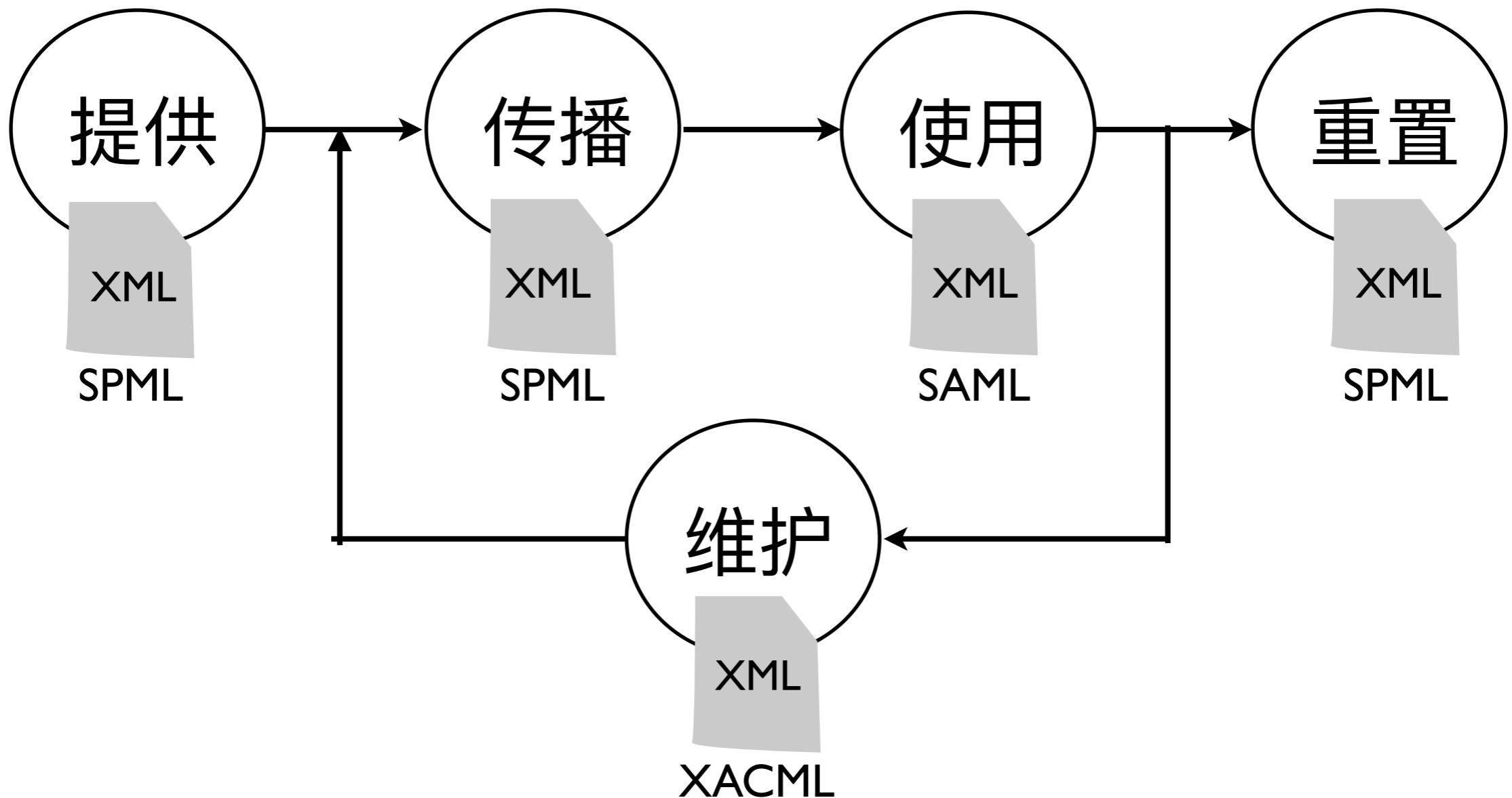
- 法定标准
  - \* 国际、区域、国家、行业、地方、企业
- 事实标准
  - \* 垄断标准
  - \* 联盟标准
    - 开放标准
    - 封闭标准

# Identity Management

## Web服务安全标准



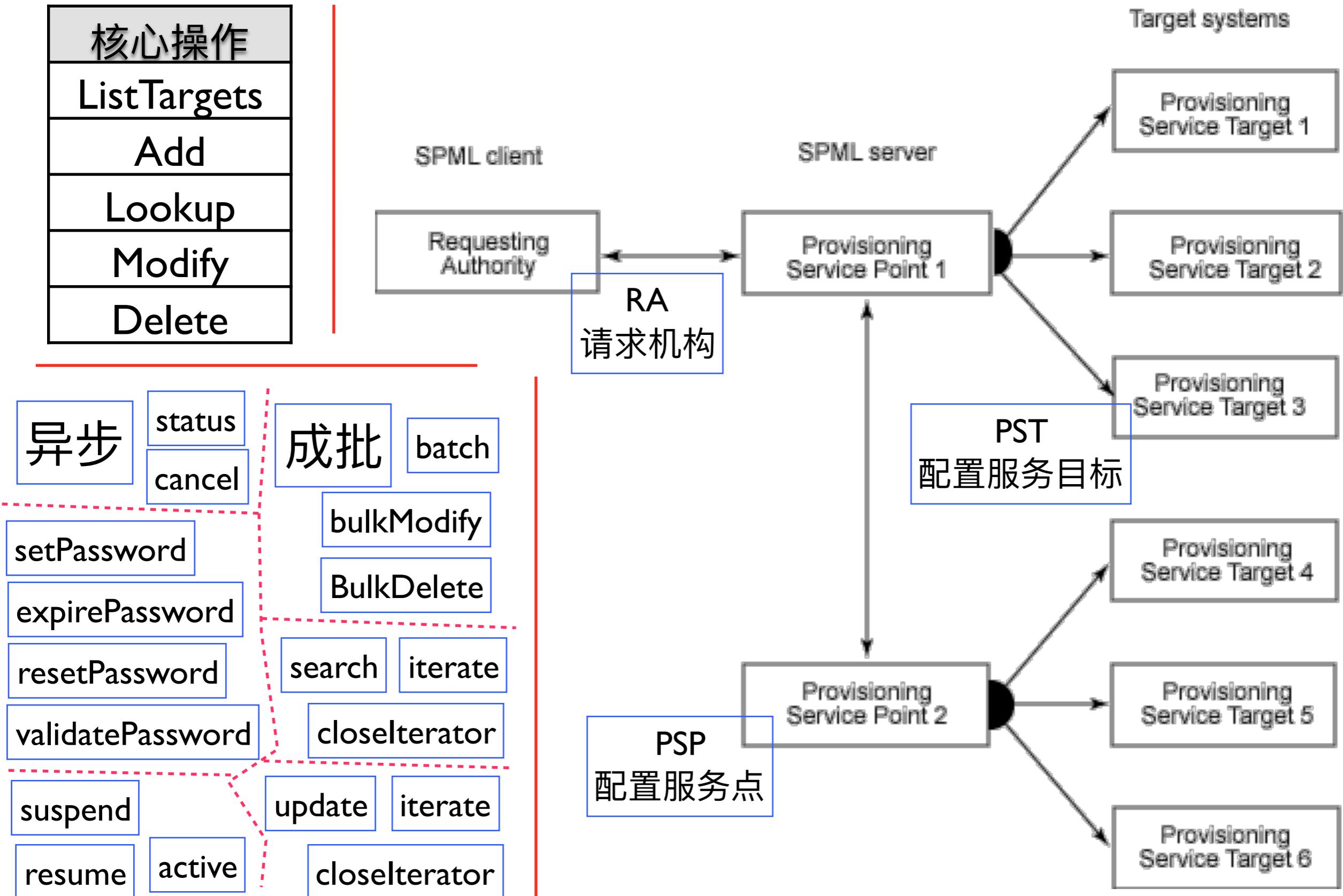
# 身份管理标准



- Service Provisioning Markup Language、服务配置标记语言
- SPML的作用
  - \* 自动化IT配置任务
  - \* 不同配置系统之间的互操作性
- 一个场景
  - \* 拥有成千上万员工和大量IT系统、应用系统和外部伙伴系统的大公司
  - \* 公司和部门合并、新系统、新员工
  - \* 物理领域、数字环境

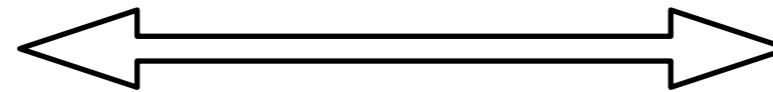
# Identity Management

## SPML



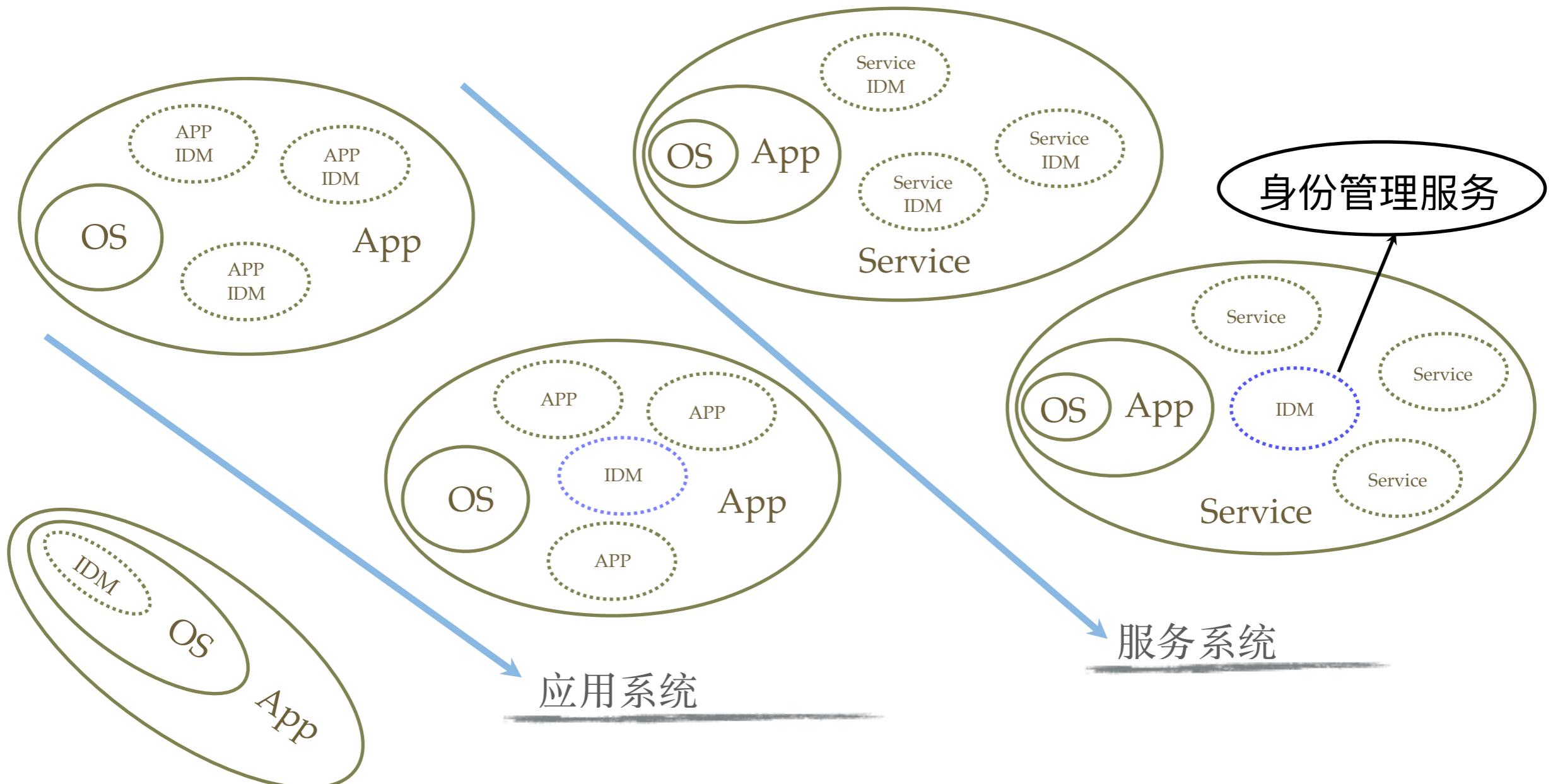
- Service Assertion Markup Language、安全断言标记语言
- SAML的作用
  - \*为了解决Web浏览去单点登录
  - \*用于不同安全域之间交換认证和授权数据
- 断言
  - \*认证断言：确定用户身份
  - \*属性断言：确定特定主体信息
  - \*授权断言：确定特定主体是否得到授权
  - \*决定断言：报告一个特定授权请求的结果

# 计算模式变迁



# Identity Management

# 身份管理服务



- 要求阅读如下论文：

➡ *PACMAN: Personal Agent for Access Control in Social Media. In IEEE Internet Computing 2017.*

下次上课测试！

谢谢！

孙惠平

[sunhp@ss.pku.edu.cn](mailto:sunhp@ss.pku.edu.cn)