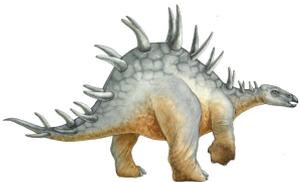


Capítulo 14: Proteção



Capítulo 14: Proteção

- ❑ Objetivos da proteção
- ❑ Princípios da proteção
- ❑ Domínio de proteção
- ❑ Matriz de acesso
- ❑ Implementação da matriz de acesso
- ❑ Controle de acesso
- ❑ Revogação de direitos de acesso
- ❑ Sistemas baseados em capacidade
- ❑ Proteção baseada em linguagem



Objetivos

- ❑ Discutir os objetivos e princípios de proteção em um sistema computadorizado moderno
- ❑ Explicar como os domínios de proteção, combinados com uma matriz de acesso, são usados para especificar os recursos que um processo pode acessar
- ❑ Examinar sistemas de proteção baseados em capacidade e linguagem



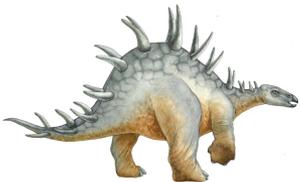
Objetivos da proteção

- ❑ O sistema operacional consiste em uma coleção de objetos, hardware ou software
- ❑ Cada objeto tem um nome exclusivo e pode ser acessado por um conjunto bem definido de operações
- ❑ Problema da proteção – garantir que cada objeto seja acessado corretamente e somente por aqueles processos que têm permissão para tal



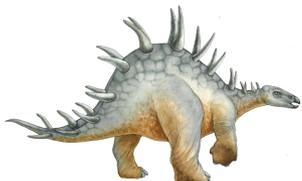
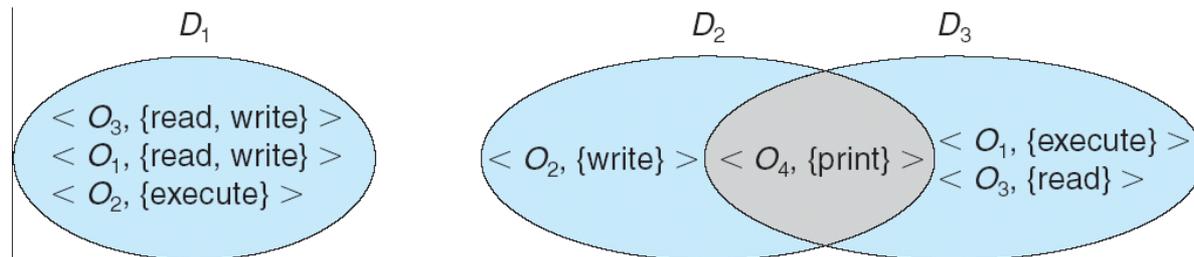
Princípios de proteção

- Princípio orientador – princípio do menor privilégio
 - Programas, usuários e sistemas devem receber apenas privilégios suficientes para realizar suas tarefas



Estrutura de domínio

- Direito de acesso = $\langle \text{nome-objeto}, \text{conjunto-direitos} \rangle$ onde *conjunto-direitos* é um subconjunto de todas as operações válidas que podem ser realizadas sobre o objeto.
- Domínio = conjunto de direitos de acesso



Matriz de acesso

- Veja a proteção como uma matriz (*matriz de acesso*)
- Linhas representam domínios
- Colunas representam objetos
- $Access(i, j)$ é o conjunto de operações que um processo executando no Domínio_{*i*} pode invocar em Objeto_{*j*}



Matriz de acesso

object domain	F_1	F_2	F_3	printer
D_1	read		read	
D_2				print
D_3		read	execute	
D_4	read write		read write	



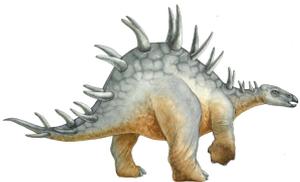
Uso de uma matriz de acesso

- ❑ Se um processo no Domínio D_i tenta realizar “op” sobre o objeto O_j , então “op” deve estar na matriz de acesso
- ❑ Pode ser alterada dinamicamente
 - Operações para incluir e excluir direitos de acesso
 - Direitos de acesso especiais:
 - ❑ *owner de O_i*
 - ❑ *copy op de O_i para O_j*
 - ❑ *control – D_i pode modificar direitos de acesso de D_j*
 - ❑ *transfer – troca do domínio D_i para D_j*



Uso da matriz de acesso (cont.)

- Projeto de matriz de acesso separa mecanismo da política.
 - Mecanismo
 - Sistema operacional oferece matriz de acesso + regras.
 - Garante que a matriz de acesso só é manipulada por agentes autorizados e que as regras são impostas estritamente.
 - Política
 - Usuário dita a política.
 - Quem pode acessar que objeto e em que modo.



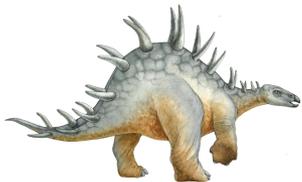
Implementação da matriz de acesso

- **Tabela Global** - conjunto de triplas ordenadas <domínio, objeto, direitos>
- **Lista de permissões (por objeto)** - cada coluna é uma lista: <Domínio 1, Read, Write>; < Domínio 2, Read>; <Domínio 3 , Read>
- **Lista de capacidades (por domínio)** - cada linha é uma lista: <Objeto 1, Read>, <Objeto 4, Read, Write, Execute>, <Objeto 5, Read, Write, Delete, Copy>
- **Lock-key** – meio termo entre as duas últimas: cada objeto possui uma lista de padrões de bits (locks – fechaduras) e cada domínio possui uma lista de padrões de bits (keys - chaves)



Matriz de acesso com domínios como objetos

object \ domain	F_1	F_2	F_3	laser printer	D_1	D_2	D_3	D_4
D_1	read		read			switch		
D_2				print			switch	switch
D_3		read	execute					
D_4	read write		read write		switch			



Matriz de acesso com direitos *Copy* (*)

object domain	F_1	F_2	F_3
D_1	execute		write*
D_2	execute	read*	execute
D_3	execute		

(a)

object domain	F_1	F_2	F_3
D_1	execute		write*
D_2	execute	read*	execute
D_3	execute	read	

(b)

Um processo executando em D_2 pode copiar a permissão read para qualquer entrada associada a F_2 (fig. (a) para (b))



Matriz de acesso com direitos *Owner*

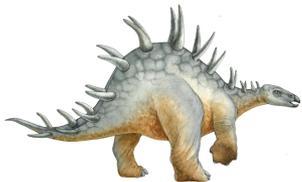
object \ domain	F_1	F_2	F_3
D_1	owner execute		write
D_2		read* owner	read* owner write
D_3	execute		

(a)

object \ domain	F_1	F_2	F_3
D_1	owner execute		write
D_2		owner read* write*	read* owner write
D_3		write	write

(b)

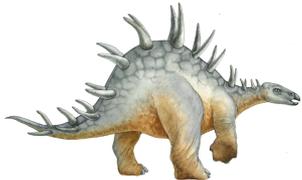
A direito de proprietário (“owner”) ^(b) permite que o processo crie ou exclua novos direitos para o objeto (fig. (a) para (b))



Matriz de acesso com direito *control*

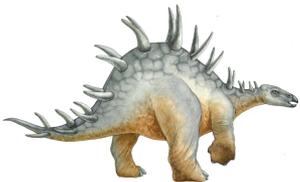
object domain	F_1	F_2	F_3	laser printer	D_1	D_2	D_3	D_4
D_1	read		read			switch		
D_2				print			switch	switch control
D_3		read	execute					
D_4	write		write		switch			

Um processo executando em D_2 pode alterar as permissões de D_4

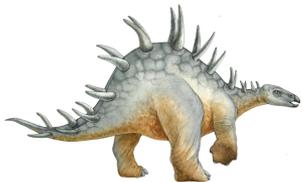
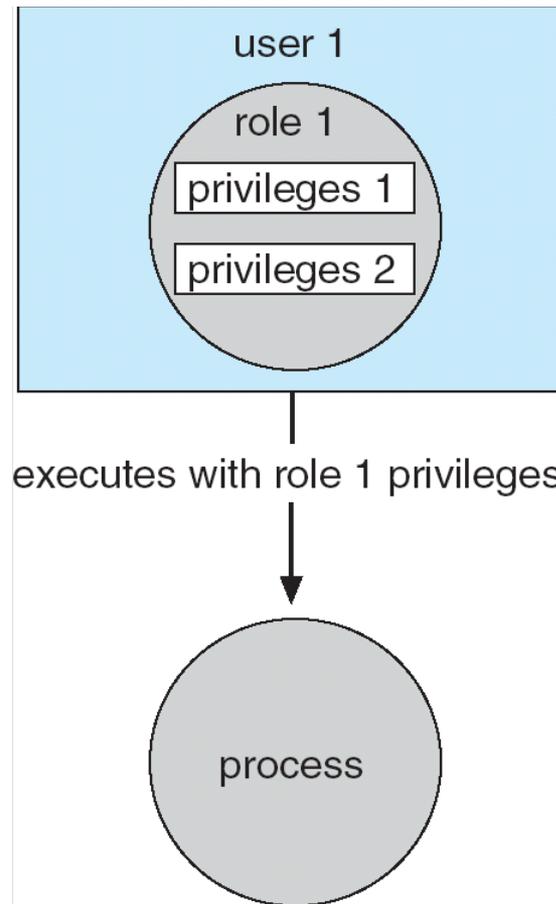


Controle de acesso

- ❑ Utiliza a mesma forma de controle de acesso a arquivos (owner, can read, can write, etc...)
- ❑ Solaris 10 oferece **controle de acesso baseado em *role*** para implementar menor privilégio
 - Privilégio é direito de executar chamada do sistema ou usar uma opção dentro de uma chamada do sistema
 - Pode ser atribuído a processos
 - Roles atribuídos a usuários concedendo acesso a privilégios e programas



Controle de acesso baseado em role no Solaris 10



Revogação de direitos de acesso

- ❑ **Imediata ou adiada** – revogação é feita imediatamente? Se não, é possível saber quando será feita?
- ❑ **Seletiva ou geral** – quando um direito de acesso a um objeto é revogado, afeta todos os usuários ou é possível especificar um grupo de usuários?
- ❑ **Parcial ou total** – Um subconjunto dos direitos associados a um objeto pode ser revogado ou temos que revogar todos os direitos?
- ❑ **Temporária ou permanente** – uma vez revogado, não pode mais ser concedido?



Proteção baseada em linguagem (exemplo: Java)

- ❑ Proteção é tratada pela Java Virtual Machine (JVM)
- ❑ Uma classe recebe um domínio de proteção quando é carregada pela JVM.
- ❑ O domínio de proteção indica quais operações a classe pode executar.
- ❑ Se um método de biblioteca for invocado e realizar uma operação privilegiada, a pilha é inspecionada para garantir que a operação pode ser realizada pela biblioteca.



Final do Capítulo 14

