Universidade de São Paulo Instituto de Ciências Matemáticas e de Computação Departamento de Sistemas de Computação

SSC 140 - SISTEMAS OPERACIONAIS I

Aula 24 - Sistema Operacional Windows

Profa. Sarita Mazzini Bruschi

Slides de autoria de Luciana A. F. Martimiano

Roteiro

- História Família Windows;
- □ Estrutura do Windows 2000
 - Win32 API;
- □ Gerenciamento de Processos;
- □ Gerenciamento de Memória;
- □ Gerenciamento de E/S;

2

História

- Sistemas Operacionais da Microsoft podem ser divididos em três famílias:
 - MS-DOS;
 - Consumer Windows (95/98/ME);
- Windows NT/2000/XP/Server 2003/Vista;

MS-DOS:

- Lançado em 1981 (8KB);
- Monousuário;
- Linha de Comando;
- Baseado no CP/M (processador 8-bits Z80);
- MS-DOS 2.0 → usava 24 KB da RAM;
 - A partir do IBM PC/AT, surgiu o DOS 3.0 usando 36KB;

História

■ MS-DOS:

- Todos os programas rodavam no mesmo espaço de endereçamento (um bug em qualquer um deles trava o sistema inteiro);
- Em todas as versões, a interface jamais foi mudada;
- Interface gráfica: Windows 1.0 (1985); Windows 2.0 (1987); Windows 3.0 (1990 para 386); Windows 3.1 e 3.11 (sucesso);
 - □ Inspirada no Apple Lisa (precursor Apple Macintosh);

4

História

□ Windows 95:

- Surgiu em 1995;
- Ainda tinha o MS-DOS, versão 7.0;
- Era um ambiente gráfico (shell)
- Possuia todas as características de um SO, como memória virtual, multiprogramação e gerenciamento de processos;
- Não era totalmente 32 bits, tendo parte do código escrito em linguagem de montagem de 16bits para compatibilidade com MS-DOS;
- Ainda usava o sistema de arquivos do MS-DOS, sendo a única diferença a possibilidade de ter nomes mais longos

História

- Windows 98: mais funcionalidades migram do MS-DOS para a parte Windows;
 - Ainda com o MS-DOS, versão 7.1;
 - Interface mais próxima à Internet, o que gerou um processo judicial por monopólio ilegal;
 - É um sistema operacional por si só;
- □ Dois grandes problemas do Win98:
 - Embora definido como um sistema multiprogramado, o Kernel não era. Utiliza um semáforo mutex gigante (compartilhado pelos processos) para todo o sistema;
 - Um processo pode ter que esperar que um outro processo deixe o Kernel;

História

■ Windows 98:

- 2. Cada processo possui um espaço de endereçamento virtual de 4GB;
 - 2Gb para os processos;
 - 1Gb para compartilhamento entre os processos;
 - 1Gb para compartilhamento entre os processos, inclusive o kernel, para acessar os vetores de interrupção do MS-DOS;
 - Essencial para rodar velhos programas MS-DOS sob o Win98:

7

História.

- **Windows ME**: apenas uma revisão do 98 lançada em 2000;
 - Uma característica interessante era a possibilidade de restaurar o sistema depois de alguma configuração mal sucedida;
 - Mudar a configuração do vídeo de 640X480 para 1024X768;

8

História

□ Windows NT (New Technology):

- Projeto surgiu no final dos anos 80 com o intuito de criar um Windows inteiramente 32Bits;
- Lançamento em 1993 → Versão 3.1;
- Escrito em C com 3,1 milhões de linhas de código
 - Funções de baixo nível (tratamento de interrupções) em linguagem de máquina.

9

História

□ WinNT 4.0 (1996)

- Principal objetivo: desenvolver um SO multitarefa tanto para ambiente monousuário quanto multiusuário;
 - Portabilidade;
 - Segurança;
- Escrito em C, C++ (interface);
 - □ 16 milhões de linhas de código;
 - Funções de baixo nível (tratamento de interrupções) em linguagem de máquina.
- Foi influenciado pelo desenvolvimento do OS/2 da IBM;
- Versões para 80x86, Alpha, MIPS, PowerPC;
- Evolução da interface gráfica, semelhante ao Win98;

10

História Windows 95/98 versus NT

Característica	Windows 95/98	Windows NT
Puro 32-Bit	Não	Sim
Políticas de segurança	Não	Sim
Mapeamento de Arquivos Protegidos	Não	Sim
End. Privado para cada programa MS- DOS	Não	Sim
Unicode	Não	Sim
Versões	80x86	80x86, Alpha MIPS,
Multiprocessador	Não	Sim
Plug and Play	Sim	Não

História Windows 95/98 versus NT

Característica	Windows 95/98	Windows NT
Gerenciamento de Energia	Sim	Não
FAT-32	Sim	Opcional
NTFS	Não	Sim
Maior proteção no Kernel (com multiprogramação)	Não	Sim
Win32 API	Sim	Sim
Executa todos os antigos programas MS-Dos	Sim	Não
Algum dado crítico pode ser sobrescrito pelo usuário?	Sim	Não

História

□ Windows 2000:

- Lançamento em 1999 (NT 5.0);
- Herdou toda estrutura do NT 4.0, melhorado com a interface ao usuário do Windows 98 (plug and play, barramentos USB, etc.);
- Melhora na internacionalização de idiomas;
- MS-DOS completamente excluído, assim como no NT;
 Interface de linha de comandos de 32 bits com algumas funcionalidades do MS-DOS;
- Serviços para ambientes distribuídos, com multiprocessadores e de rede:
- Menos portável que o NT;

13

História

□ Windows 2000:

- Ambiente multiprogramado com proteção aos processos;
- Cada processo possui um endereçamento virtual privado de 32 bits - 4Gb (paginação sob demanda);
- Suporta multithreading;
- Suporta até 32 CPUs (versão Datacenter Server);
- Possui mais de 29 milhões de linhas de código em C;
- Todo o sistema de janelas e GUI fazem parte do kernel;

14

História

□ Windows XP (Windows eXPerience):

- Tentativa de unir em um único produto o mercado coorporativo e o mercado de usuários domésticos;
- Conectividade à Internet → segurança;
- Mecanismos de proteção ao sistema de arquivos;
- Mecanismos de proteção contra pirataria: Windows Product Activation – WPA → criação de um código único para cada instalação (identificadores como número de série da BIOS, do HD, do endereço físico da placa de rede (endereço MAC - Media Access Control);

15

História - Comparando tamanhos

Year	AT8	ŧΤ	BSE)	MINIX	Li	nux	So	laris	Win	NT
1976	V6	9K									
1979	V7	21K									
1980			4.1	38K							
1982	Sys III	58K									
1984			4.2	98K							
1986			4.3	179K							
1987	SVR3	92K			1.0 13K						
1989	SVR4	280K									
1991						0.01	10K				
1993			Free 1.0	235K				5.3	850K	3.1	6M
1994			4.4 Lite	743K		1.0	165K			3.5	10M
1996						2.0	470K			4.0	16M
1997					2.0 62K			5.6	1.4M		
1999						2.2	1M				
2000			Free 4.0	1.4M				5.8	2.0M	2000	29M

Versão e Tamanho (linhas de código)

Estrutura do Win2000

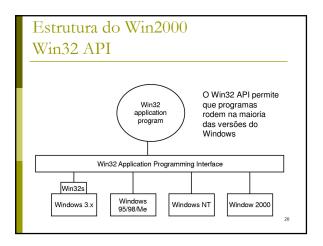
- □ Cada funcionalidade do sistema é oferecida e gerenciada por um único componente do SO → microkernel;
- Cada componente é acessado por meio de uma interface:
- □ Também é um sistema em camadas, no qual cada camada oferece serviço para a camada superior;
- Uso de orientação a objetos;

17

Estrutura do Win2000 Win32 API

- Chamadas de Sistema no Windows não são públicas;
- Conjunto de chamadas → API Win32
 - Bibliotecas que fazem chamadas ao sistema;
- □ API Win32 diferente do UNIX
 - UNIX: é pública e a interface é mínima;
 - API Win32 : interface ampla, fácil de entender, mas com muitas funções realizando a mesma operação;

Estrutura do Win2000 Win32 API Cria objetos no Kernel (arquivos, processos, threads...); Possui funções diversas para E/S, gerenciamento de processos e GUI; Compatível com a maioria das versões Windows, porém há pequenas diferenças: Segurança (9x); UNICODE (somente NT, 2000, XP, Vista); Coordenadas gráficas de 32/16 bits (Win98);



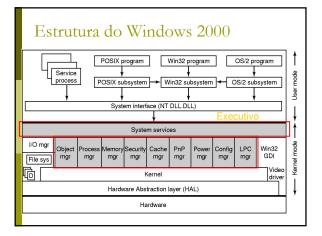
Estrutura do Win2000 Registro

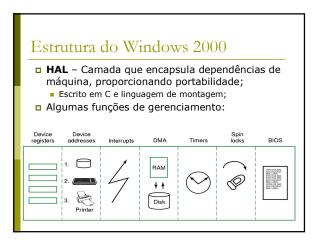
- Configurações:
 - Win 3.x → Arquivos .ini
 - A partir do Win95 →
 - Banco de dados central chamado registry;
 Coleção de diretórios e subdiretórios
 - APIs permitem manipulação do registro;
 - □ Árvore de chaves (key) e valores (values);

21

Estrutura do Win2000

- Win2000 pode ser dividido em duas partes:
 - <u>Modo usuário</u>: subsistemas protegidos que se comunicam por troca de mensagens (*local* procedure call – LPC);
 - Modo <u>kernel</u> e <u>Executivo</u>: subsistemas que interagem diretamente com o hardware;





Estrutura do Windows 2000

- □ Camada do Kernel:
 - Tem idéia de "micronúcleo", mas não é.. ❸
 - Parte do kernel e da HAL ficam residentes na memória (não há paginação);
 - Complementa a HAL no quesito portabilidade (independente do hardware);
 - Escrito em C e linguagem de montagem;
 - Códigos para gerenciamento: controle de threads, processos, interrupções, semáforos, escalonamento;
 "Objetos de controle" controlam o sistema;
- □ *Drivers*: escritos em C e C++:

25

Estrutura do Windows 2000

- Executivo: implementa os serviços básicos do Win2000 (gerenciadores):
 - Gerenciador de Objetos: tipos de dados utilizados para representar os recursos do sistema, como: processos, threads, alocação de memória, etc.;
 - Gerenciador de E/S (onde estão os drivers);
 - Rede;
 - □ PnP;
 - Energia;
 - Configuração;
 - Caching;

26

Estrutura do Windows 2000

■ Executivo:

- Gerenciador de Processos e *Threads*;
- Gerenciador de Memória Virtual;
- Gerenciador de Segurança;
- Gerenciador de Comunicação: LPC (Local Procedure Call)
- GDI (graphics device interface): trata gerenciamento de imagens enviadas para o monitor e impressora;

27

Estrutura do Windows 2000

■ *Environment Subsystem* e **DLL** (*Dynamic Link Library*): servem ao modo usuário, provendo interface entre processos e chamadas do sistema;

 DLL´s evitam que programas criem cópias para si de uma mesma função, evitando consumo de memória;

28

Estrutura do Windows 2000 Gdi32.dll User32.dll Vser32.dll Vserse (csrss.exe) Win32 SubSys Interface do Sistema (ntdll.dll) System Trap Sistema Operacional

Estrutura do Windows 2000 Alguns arquivos chave do Windows 2000: hal.dll Gerenciamento de Hardware baixo-nível ntoskrnl.dll Windows 2000 (Kernel + Executivo) Várias chamadas do sistema win32k.sys Kernel ntdll.dll Usuário Realiza *Traps* Processo do subsistema de ambiente Win32 Usuário Maioria das chamadas de sistema (não-gráficas) Kernel32.dll Usuário Fontes, Textos, Cores, Bitmaps, pallete, etc... Gdi32.dll Usuário User32.dll Usuário janelas, ícones, cursores,

Gerenciamento de Processos e *Threads*

- Objetos:
 - Objeto trabalho (job): coleção de processos que compartilham cotas e limites (nº de filhos);
 - Objeto processo: corresponde aos recursos do sistema, tais como: memória, arquivos;
 - Objeto thread: unidade de trabalho executada seqüencialmente;
- Cada objeto processo instanciado recebe um identificador pid;

31

Gerenciamento de Processos e

- □ Um processo possui pelo menos uma *thread*
 - Escalonador seleciona threads para serem executadas;
 - Toda thread tem um ID thread;
- Threads comuns → relacionadas aos processos;
- Threads daemons → executam no modo Kernel e não estão associadas aos processos de usuário;

32

Gerenciamento de Processos e Threads Address Process User Stack Process Handle P TT Access token Relação Trabalhos, Processos e Threads

Gerenciamento de Processos e *Threads*

- Estados de uma *Thread*:
 - Apta (ready);
 - Ativa (standby);
 - Em execução (running);
 - Espera (waiting);
 - Transição (transition);
 - Término (terminated);

34

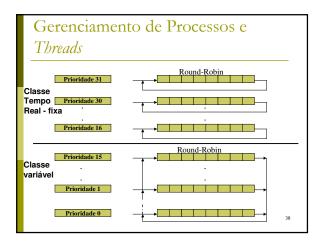
Gerenciamento de Processos e Threads Escalonamento ativa Chaveamento de Contexto Preempção execução Desbloquear (recurso disponível) Bloquear (recurso não disponível) Estados de Threads no Win2000

Gerenciamento de Processos e *Threads*

- O escalonador é preemptivo com prioridades;
 - Filas de prioridades utilizam *Round-Robin*;
- □ Prioridades são organizadas em duas classes, cada qual com 16 níveis;
 - Tempo real (sistema):
 - Prioridade fixa;
 - Maior prioridade;

□ 16-31;

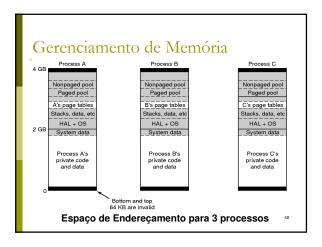
Gerenciamento de Processos e Threads ■ Variável (usuário): □ Prioridade dinâmica; □ Menor prioridade; □ Dois parâmetros: um relacionado à thread e outro ao processo ao qual a thread pertence; □ Prioridades → 0-15; □ Prioridade base; □ Tempo do processador determina mudança de prioridade;



Gerenciamento de Memória

- Espaço de endereçamento de memória virtual de 32bits → 4Gb;
 - Dividido em duas parte de 2Gb
 - Processos do usuários;
 - Processos do SO;
- Win2000 prevê uma extensão VLM (Very Large Memory) destinada a arquiteturas de 64bits;
- Feito em função dos processos e não das threads;

39



Gerenciamento de Memória

- □ Paginação:
 - Páginas podem estar:
 - Livres;
 - □ Reservadas;
 - Dedicadas (ou comprometidas): apenas essas ocupam espaço efetivo;
 - Win2000 permite que um processo bloqueie páginas na memória, impedindo uma troca de páginas;

41

Gerenciamento de Memória

- Dois processos podem compartilhar um mesmo espaço de endereçamento, referenciando um objeto memória;
- Paginação
 - Tamanho das Páginas depende do processador;

Gerenciamento de Memória

- Troca de páginas:
 - Demanda com clustering (grupo): quando ocorre uma falta de página, o gerenciador de memória carrega a página que faltava e mais um pequeno número de páginas ao redor → Minimizar acesso a disco;
 - Algoritmo de troca de página depende da arquitetura:
 Família Intel Multiprocessadores e família Alpha: FIFO, considerando apenas as páginas do processo em questão;
 - Família Intel Monoprocessadores: LRU com o algoritmo do relónio:
 - Uso do conjunto de trabalho (Working Set) → Limite mínimo e máximo de páginas;

43

Gerenciamento de Memória Componentes

- O gerenciador de memória faz parte do executivo do Windows 2000;
- □ Está localizado no arquivo NTOSKRNL.EXE ;
- Não existem partes do gerenciador de memória na camada de acesso de hardware (HAL);
- Sobre o gerenciador de memória está o gerenciador de heap, no qual um conjunto de funções aloca/desaloca memória;
 - As funções do gerenciador de heap existem em dois lugares: NTDLL.DLL e NTOSKRNL.EXE;

44

Gerenciamento de E/S

- O sistema de E/S do Windows 2000 aceita solicitações de E/S dos processos do modo usuário e do modo *Kernel* e as transmite de uma forma diferente aos dispositivos de E/S;
- □ Permite ao processo solicitar uma operação de E/S e depois executar outro trabalho enquanto o dispositivo conclui a transferência dos dados → E/S assíncrona;
- Cada solicitação de E/S é representada por um pacote de solicitação de E/S;

45

Gerenciamento de E/S

- O gerenciador de E/S define uma estrutura ordenada dentro da qual as solicitações de E/S são transmitidas ao sistema de arquivos e aos drivers de dispositivos;
 - IRP (I/O Request Packet pacote de requisição de E/S);
 - IRP é direcionado ao driver de dispositivo responsável pela operação solicitada;
 - Após operação finalizada, driver avisa o gerenciador de E/S:

46

Gerenciamento de E/S

- ACPI (Advanced Configuration and Power Interface):
 - SO gerencia PnP e energia;
- O Windows 2000 oferece o recurso da "inicialização rápida", que permite recuperar as operações de E/S que estavam em andamento quando ocorre uma falha por fornecimento de energia elétrica, por exemplo;
- Suporta RAID;