FACULDADE DE TECNOLOGIA DE GARÇA

ANÁLISE E DESENVOLVIMENTO DE SOFTWARE

SISTEMAS OPERACIONAIS II

Inicialização do sistema

Nos primeiros computadores, para inicializar o sistema, era necessário inserir uma fita de papel onde estava contido um programa de boot ou carregar manualmente um programa de boot utilizando os controles de endereço do painel frontal/dados/controle. Os computadores atuais são equipados com recursos que simplificam o processo de boot, embora não necessariamente o deixem mais simples.

Será demonstrada inicialmente uma visualização de alto nível de boot do Linux para que se tenha uma visão geral. Em seguida, serão revisados os processos que ocorrem separadamente em cada uma das etapas. As referências de origem durante esse processo ajudarão a navegar pela árvore de kernel e a compreender melhor esse processo.

Softwares armazenados na ROM

- BIOS: Basic Input/Output System
- POST: Power-On Self Test
- Setup: Configuração

BIOS (Basic Input/Output System -

(Sistema Básico de Entrada e Saída):

"Ensina" o processador a trabalhar com os periféricos mais básicos do sistema, tais como os circuitos de apoio, unidade de disquetes e o vídeo em modo texto.

POST (Power On Self Test – Auto Teste ao Ligar):

Um auto teste feito sempre que ligamos o micro que executaas seguintes rotinas, sempre que o micro é ligado:

- Identifica a configuração instalada.
- Inicializa todos os circuitos periféricos de apoio (chipset) da placa-mãe.
- Inicializa o vídeo.
- Testa a memória.
- Testa o teclado.
- Carrega o sistema operacional para a memória.
- Entrega o controle do processador ao sistema operacional.

SETUP (Configuração):

Programa de configuração de hardware do computador;

 normalmente chamado pressionando um conjunto de teclas durante o POST (geralmente basta apertar a tecla DEL durante a contagem de memória; esse procedimento, contudo, pode variar de acordo com o fabricante).

Visão Geral

A figura abaixo mostra uma visualização estratégica.

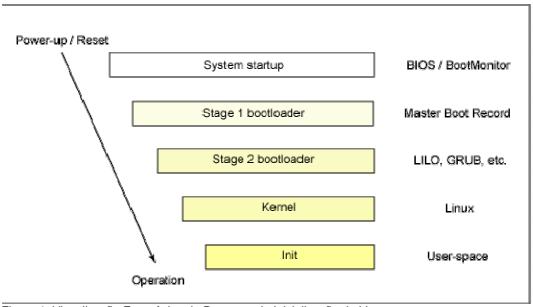


Figura 1. Visualização Estratégica do Processo de Inicialização do Linux

Quando <u>um sistema efetua boot pela primeira vez</u>, o <u>processador executa</u> um <u>código</u> em um <u>local</u> conhecido. Em um Computador Pessoal (<u>PC</u>), esse local <u>é</u> o Sistema Básico de Entrada/Saída (<u>BIOS</u>), que está <u>armazenado</u> na memória <u>flash</u>, na <u>placa-mãe</u>. A Unidade Central de Processamento (CPU) em um <u>sistema embarcado</u> solicita ao vetor de reconfiguração que inicie um programa em um endereço conhecido em <u>flash/ROM</u>. Nos dois casos, o resultado é o mesmo. Como os <u>PCs oferecem</u> bastante <u>flexibilidade</u>, o <u>BIOS</u> precisa determinar quais dispositivos são candidatos ao boot.

Quando um dispositivo de <u>boot é encontrado</u>, o <u>loader de boot</u> de <u>primeiro estágio</u> é <u>carregado</u> na <u>RAM</u> e <u>executado</u>. Esse loader de boot tem <u>menos de 512 bytes</u> (um único setor), e sua <u>tarefa</u> é <u>carrega</u>r o loader de boot de <u>segundo estágio</u>.

Quando o loader de boot de <u>segundo estágio</u> está na <u>RAM</u> e em <u>execução</u>, uma <u>tela inicial é</u> geralmente <u>exibida e o Linux</u> e o disco RAM inicial opcional (sistema de <u>arquivo raiz temporário</u>) são <u>carregados na memória</u>. Quando as <u>imagens</u> são <u>carregadas</u>, o loader de boot de <u>segundo estágio passa o controle</u> para a <u>imagem do kernel</u> e o kernel é <u>descompactado</u> e <u>inicializado</u>. Neste estágio, o loader de boot de <u>segundo estágio</u> verifica o <u>hardware do sistema, enumera os dispositivos de hardware anexados, monta o dispositivo raiz</u> e, em seguida, <u>carrega os módulos de kernel</u> necessários. Ao ser concluído, o <u>primeiro programa</u> de espaço de usuário (<u>init</u>) inicia e a inicialização do sistema de alto nível é executada.

Em resumo, é assim que funciona o boot do Linux. Abaixo alguns dos detalhes do processo de boot do Linux.

Detalhes da inicialização do Sistema

O estágio de <u>inicialização</u> do sistema <u>depende do hardware</u> no qual o Linux está efetuando boot. Em uma <u>plataforma integrada</u>, um ambiente de autoinicialização é utilizado quando o sistema é <u>ligado ou reconfigurado</u>. Como exemplos, temos <u>U-Boot, RedBoot e MicroMonitor</u> da <u>Lucent</u>. As plataformas integradas <u>normalmente vêm de fábrica com um monitor de boot</u>. Esses programas <u>residem</u> em uma <u>região especial</u> da <u>memória flash</u> no hardware de destino e <u>fornecem</u> os <u>meios</u> para fazer <u>download</u> de uma imagem do <u>kernel Linux</u> na <u>memória flash</u> e, em <u>seguida, executá-la</u>. Além da capacidade de armazenar e executar boot em uma imagem do Linux, esses monitores de <u>inicialização</u> executam alguns <u>níveis de teste</u> do sistema e a inicialização do hardware.

Em um <u>PC</u>, o processo de inicialização do Linux <u>começa no BIOS</u>, em <u>0xFFFF0</u>. A <u>primeira etapa</u> do BIOS é <u>Power-On Self Test (POST)</u>. A tarefa do POST é executar uma <u>verificação do hardware</u>. A <u>segunda etapa</u> do BIOS é enumerar e inicializar o dispositivo local.

Dados os diferentes usos das funções do BIOS, temos duas partes: o código POST e os serviços de tempo de execução. Depois de concluído, o POST é apagado da memória, mas os serviços de tempo de execução do BIOS permanecem e ficam disponíveis ao sistema operacional de destino.

Para inicializar um sistema operacional, o tempo de execução do <u>BIOS</u> <u>procura por dispositivos ativos e inicializáveis</u> na <u>ordem</u> de preferência <u>definida</u> pelas configurações de Complementary Metal Oxide Semiconductor (<u>CMOS</u>). Um <u>dispositivo de boot pode ser um disco flexível, um CD-ROM, uma partição de um disco rígido,</u> um dispositivo na rede ou até mesmo um memory stick flash <u>USB</u>.

Normalmente, o Linux tem boot executado a partir de um <u>disco rígido</u>, onde <u>Master Boot Record (MBR)</u> contém o loader de <u>boot primário</u>. O MBR é um setor de <u>512 bytes</u>, localizado <u>no primeiro setor do disco</u> (setor 1 <u>do cilindro 0, cabeçote 0</u>). Depois que o <u>MBR é carregado na RAM</u>, os campos do BIOS o controlam.

Loader de Boot de Estágio 1

O loader de <u>boot primário</u>, que reside no <u>MBR</u>, é uma <u>imagem de 512</u> <u>bytes</u> contendo o <u>código do programa</u> e uma <u>pequena tabela de partição</u>. Os <u>primeiros 446 bytes</u> são o loader de boot primário, que contém o <u>código executável</u> e um <u>texto</u> de mensagem <u>de erro</u>. Os <u>64 bytes</u> seguintes formam a <u>tabela de partição</u>, que contém um <u>registro</u> para <u>cada</u> uma das quatro <u>partições</u> (cada uma com 16 bytes). O MBR termina com <u>2 bytes</u>, que são definidos como o <u>número</u>(0xAA55). O número mágico funciona como <u>verificação</u> de validação do MBR.

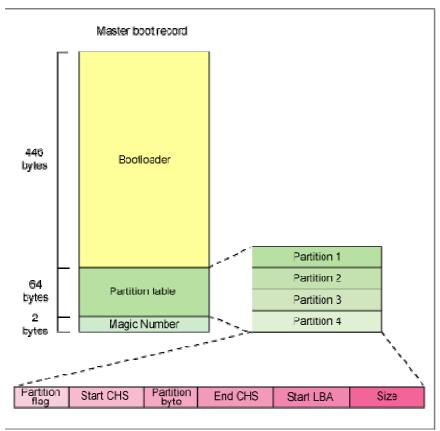


Figura 2. Anatomia do MBR

A função do loader de <u>boot primário</u> é <u>encontrar e carregar</u> o loader de <u>boot secundário</u> (estágio 2). Isso é feito <u>consultando</u> a <u>tabela particionada</u> de uma <u>partição ativa</u>. Ao <u>localizar</u> uma <u>partição ativa</u>, ele faz <u>uma varredura</u> das <u>partições</u> restantes <u>na tabela</u>, a fim de certificar-se de que todas estão inativas. Quando isso é verificado, o registro de <u>boot da partição ativa</u> é lido a partir do <u>dispositivo para a RAM e executado</u>.

Loader de Boot de Estágio 2

O loader de <u>boot secundário</u>, ou de segundo estágio, pode ser chamado de <u>loader de kernel</u>. Neste estágio, a tarefa é <u>carregar o kernel Linux</u> e o disco RAM inicial opcional.

Loaders de Boot de Estágio GRUB

O diretório /boot/grub contém os loaders de boot stage1, stage1.5, e stage2, bem como diversos <u>loaders alternativos</u> (por exemplo, os CR-ROMs usam iso9660_stage_1_5).

Os loaders de <u>boot de primeiro</u> e <u>segundo estágios combinados</u> são chamados de <u>Linux Loader (LILO)</u> ou <u>GRand Unified Bootloader (GRUB)</u> no ambiente x86 do <u>PC</u>. O LILO apresenta algumas desvantagens que foram corrigidas no GRUB, desta forma o GRUB é mais adequado para o estudo.

O ponto alto do GRUB é que ele inclui o <u>conhecimento dos sistemas de arquivo Linux</u>. Em vez de utilizar <u>setores brutos</u> no disco, <u>como o LILO</u> faz, o <u>GRUB</u> pode <u>carregar um kernel Linux a partir de um sistema de arquivos ext2 ou ext3</u>. Isso é feito transformando o loader de <u>boot de dois estágios</u> em um de <u>três estágios</u>. O <u>estágio 1 executa boot</u> em um loader de boot de estágio intermediário (1,5), que compreende <u>o sistema de arquivos</u> específico, contendo a <u>imagem do kernel Linux</u>. Como exemplos, temos reiserfs_stage1_5(para carregar a partir de um sistema de arquivos com registro de mudanças Reiser) oue2fs_stage1_5 (para carregar a partir de um sistema de arquivos ext2 ou ext3). Quando o loader de boot do estágio intermediário estiver carregado e em execução, o loader de boot do estágio 2 poderá ser carregado.

Quando o <u>estágio 2</u> estiver <u>carregado</u>, o <u>GRUB poderá, mediante solicitação</u>, exibir <u>uma lista dos kernels disponíveis</u> (definidos em /etc/grub.conf, com soft links de /etc/grub/menu.lst e /etc/grub.conf). <u>É possível selecionar um kernel</u> e até <u>aditá-lo</u> com parâmetros adicionais de kernel. Opcionalmente, <u>é possível</u> utilizar shell de <u>linha de comandos</u> para obter um maior <u>controle manual</u> sobre o processo de boot.

Com o loader de boot de segundo estágio na memória, o sistema de arquivos é consultado e a imagem de kernel padrão e a imagem initrd são carregadas na memória. Com as imagens prontas, o loader de boot de estágio 2 chama a imagem de kernel.

FONTE:

http://www.ibm.com/developerworks/br/library/l-linuxboot/