Sistemas Operacionais: Threads

Prof. Dr. Rafael Lopes Gomes Universidade Estadual do Ceará (UECE)

Agenda

- Processos
- Threads
- Comunicação entre processos
- Escalonamento de Processos

Threads

- Definição: é uma linha de execução dentro do processo;
- SO tradicionais: Cada processo tem um espaço de endereçamento e uma única thread de controle/execução.
- Múltiplas threads em um mesmo espaço de endereçamento:
 - Executam quase em paralelo;
 - Como se fossem processos separados.

Threads: Motivação

- Muitas aplicações com múltiplas atividades estão concorrendo simultaneamente, onde algumas podem bloquear de tempos em tempos:
 - Decompor essas aplicações em várias threads que executam quase em paralelo;
 - Compartilham espaço de endereçamento;
- Threads são mais leves que processos:
 - Mais fácil criar e destruir;
- Desempenho: Sobreposição de atividades;
- Maior capacidade de paralelismo.

Threads: Exemplo

engle furth spea the octional a new nation ownered in liberty. nel: dedicated to the reperture that all is great sivel true

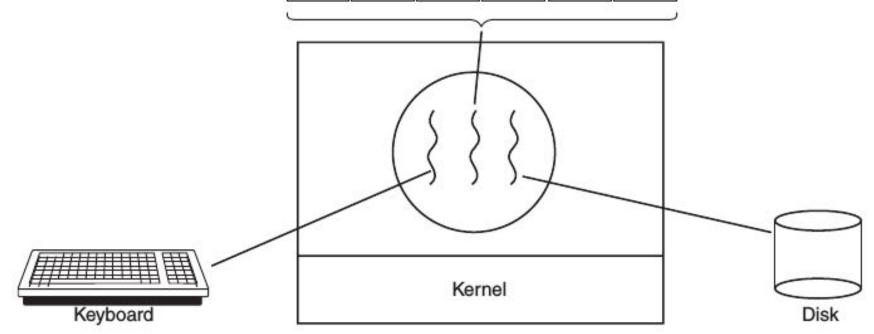
declinated, use long

diagether fitting and above on paor person super that we chesk? to add or chesast. The do the. Mar, in a larger some

world will little note. nor long recomber re cured dodicate, to west fallow this what they did here. great. The bose It is for as the listing

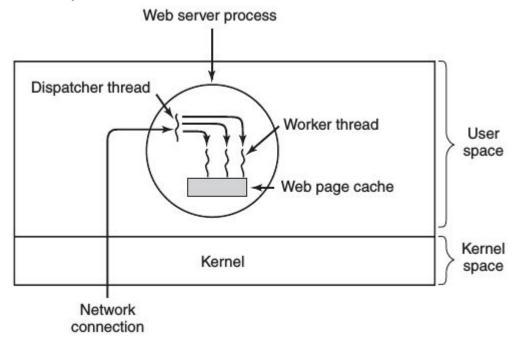
ook which they who Excelt from hore than lar or nobly advanced. It is rather for as to be here deducated for the

neally that these dead ako impresed devetion. The people by the



Threads: Servidor Web

- Uma thread para receber as requisições (despachante);
- Threads operário examinam e executam as operações
 - Thread adormecida enquanto ociosa (não disputa CPU);
 - Thread criada para atender;



Threads: Servidor Web

Despachante

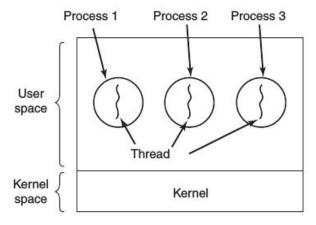
```
while (TRUE) {
    get_next_request(&buf);
    handoff_work(&buf);
}
```

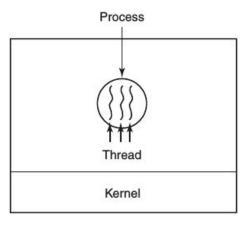
Operário

```
while (TRUE) {
    wait_for_work(&buf)
    look_for_page_in_cache(&buf, &page);
    if (page_not_in_cache(&page))
        read_page_from_disk(&buf, &page);
    return_page(&page);
}
```

Threads

- Modelo de processo:
 - Execução (Thread).
 - Agrupamento de recursos;
- Múltiplas threads:
 - Diversas execuções no mesmo ambiente;
 - o Independência de execução.
 - Multithread: múltiplas threads em um mesmo processo
 - CPU chaveia entre as threads, dando a ilusão de paralelismo.





Threads e Processos

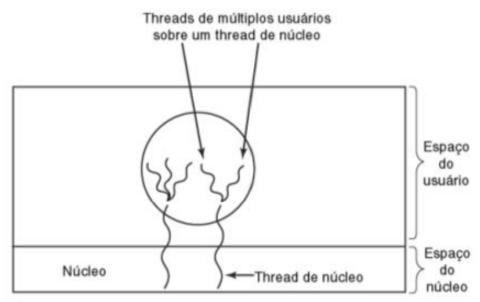
- Threads de um mesmo processo compartilham o mesmo espaço de endereçamento;
 - Herdam arquivos abertos, temporizadores, sinais, semáforos, variáveis globais, etc.
- Não existe proteção entre threads de um mesmo processo;
 - Uma thread pode ler e escrever em outra;
- Transições de estado nas threads são as mesmas dos processos
 - Bloqueado, em execução e Pronto.

Threads

- Normalmente, os processos começam com uma única thread que tem a capacidade de criar outras
 - Pthread_create
- Uma thread pode concluir a execução explicitamente
 - Pthread_exit
- Uma thread pode esperar a execução de uma outra, bloqueando a thread até o término da outra
 - Pthread_join

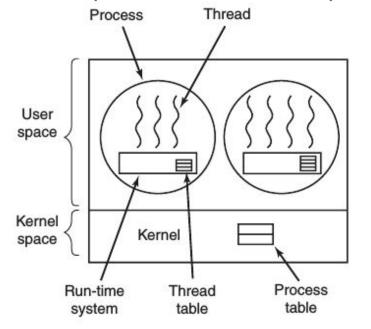
Threads: Implementação

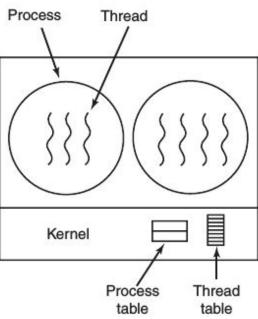
- Modelos de Implementação:
 - Espaço de usuário (como uma biblioteca)
 - Ex: DOS
 - Espaço de núcleo (chamadas)
 - Ex: Windows e Linux
 - Híbrido ou Multiplexação
 - M threads de um processo são tratadas como N threads pelo Kernel



Threads: Implementação

- Espaço de usuário
 - Threads são implementadas por bibliotecas;
 - O núcleo acha que é um processo monothread;
 - Cada processo tem sua própria tabela de threads





Threads: Espaço de usuário

- Vantagens
 - Troca de contexto é rápida
 - Escalonamento particular
 - Melhor desempenho e escalabilidade
- Desvantagens
 - Bloqueio de threads
 - Problemas de utilização do processador

Threads: Espaço de Núcleo

- Para criar ou destruir uma thread é feita uma chamada de sistema, atualizando a tabela de threads do núcleo;
- Evita o problema de bloqueio
- Reciclagem de threads:
 - Uma thread destruída é marcada como não executável
 - Estrutura não é afetada
 - Nova thread reativa threads marcadas (evita sobrecarga)
- Desvantagem: custo da chamada de sistema é maior.

Threads: create5.c

```
#define N_THR 10
void* f thread(void *v) {
 int thr id;
 sleep(1);
 thr id = *(int*) v;
 printf("Thread %d.\n", thr_id);
 return NULL;
int main() {
 pthread t thr[N THR];
 int i, *p id;
 for (i = 0; i < N THR; i++) {
  p_id = (int*) malloc(sizeof(int));
  *p id = i;
  pthread_create(&thr[i], NULL, f_thread, (void*) p_id);
 for (i = 0; i < N_THR; i++)
  pthread join(thr[i], NULL);
 return 0;
```

Threads: create_join.c

```
#define N_THR 10
void* f thread(void *v) {
 int thr id = (int) v;
 pthread tthr;
 if (thr id + 1 < N THR)
  pthread_create(&thr, NULL, f_thread, (void*) thr_id + 1);
 if (thr id + 1 < N THR)
  pthread join(thr, NULL);
 printf("Thread %d iniciou o seu trabalho.\n", thr id);
 sleep(random() % 3);
 printf("Thread %d terminou o seu trabalho.\n", thr id);
 return NULL;
int main() {
 pthread tthr;
 pthread_create(&thr, NULL, f_thread, (void*) 0);
sleep(random() % 3);
 pthread_join(thr, NULL);
 return 0;
```

Threads: pthread_return.c

```
void* f thread(void *v) {
 int r;
 printf("Valor a ser retornado: ");
 scanf("%d", &r);
 return (void*) r;
int main() {
 pthread_t thr;
 int retorno;
 pthread create(&thr, NULL, f thread, NULL);
 pthread join(thr, (void **) &retorno);
 if (retorno == 0)
   printf("Thread encerrou normalmente.\n");
 else
   printf("Thread encerrou com valor: %d\n", retorno);
 return 0;
```

Threads: pthread_exit0.c

```
void g(int r) {
 pthread exit((void*) r);
void* f thread(void *v) {
 int r;
 printf("Valor a ser retornado: ");
 scanf("%d", &r);
 g(r);
 return (void*) r+1; /* Nunca executado */
int main() {
 pthread_t thr;
 int retorno;
 pthread_create(&thr, NULL, f_thread, NULL);
 pthread join(thr, (void **) &retorno);
 if (retorno == 0)
   printf("Thread encerrou normalmente.\n");
 else
   printf("Thread encerrou com valor: %d\n", retorno);
 return 0;
```

