



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

Trilha Embedded – Escalonador Earliest Deadline First

Rafael de Moura Moreira

Universidade Federal de Itajubá

Objetivos



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- Introduzir o algoritmo Earliest Deadline First, suas vantagens e suas desvantagens
- Introduzir a implementação do EDF no Linux e apontar as diferenças em relação a seus outros escalonadores e outras implementações
- Demonstrar o projeto de um sistema de tempo real baseado no EDF, os seus testes e apresentar os resultados obtidos

Agenda



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- Conceitos básicos
- Earliest Deadline First
- Escalonamento de tarefas no Linux
- Implementação de EDF para sistemas de baixo custo

Agenda



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- Conceitos básicos
 - Kernel
 - Arquitetura de kernel
 - Monolítico
 - Microkernel
 - Sistemas de tempo real
 - Escalonamento de processos
 - Processos
 - Cooperativo x Preemptivo
 - Prioridade estática x dinâmica
 - Time slice

Kernel



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- Gerenciamento de recursos computacionais
 - Processador: escalonamento de processos
 - Memória: particionamento, endereçamento virtual, paginação etc
 - Dispositivos I/O: device drivers

Kernel



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- Camada de abstração para programadores
 - System calls e interrupções
 - Comunicação e sincronização entre processos
 - Device drivers

Arquitetura de kernel



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

➤ Kernel monolítico

- Serviços do sistema rodam no próprio kernel
- Vantagens: maior velocidade e eficiência
- Desvantagens: difícil manutenção, bugs em setores isolados comprometem o sistema todo

Arquitetura de kernel



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

➤ Microkernel

- Kernel possui apenas o essencial
- Serviços e drivers rodam no espaço de usuário
- Vantagens: manutenção mais fácil, bugs não comprometem o sistema como um todo
- Desvantagens: perda de velocidade e eficiência

Arquitetura de kernel



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

Sistemas operacionais embarcados GERALMENTE
usam microkernel

Sistemas de tempo real



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- Sistemas onde tempo é uma restrição
- O mais importante não é velocidade, mas determinismo
 - O sistema deve garantir que as tarefas são executadas precisamente quando elas devem
- Alguns sistemas possuem restrições mais rigorosas do que outros

Sistemas de tempo real



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

➤ *Soft real time*

- Permite pequenos atrasos e falhas
- Exs: videoconferência, sistemas multimídia etc

➤ *Hard real time*

- Atrasos e falhas podem ser críticos
- Exs: controle industrial, sistemas de emergência, monitoramento de vôos etc

Escalonamento de processos



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

Voltando ao kernel...

Escalonamento de processos



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- As tarefas geralmente são chamadas de processos
- Processo é um programa em execução
- Processo inclui informações (program counter, stack pointer, variáveis etc).

Escalonamento de processos



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- A maioria dos computadores executa 1 instrução por vez
- Em vários sistemas é necessário executar diversas tarefas
- Kernel deve gerenciar acesso dos processos à CPU segundo algum critério

Escalonamento de processos



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- Ao encerrar (ou interromper) um processo para executar outro, realiza-se a troca de contexto
- As informações do processo atuais são salvas e as do novo processo são carregadas

Escalonamento de processos



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- Escalonadores podem ser cooperativos ou preemptivos
- Escalonamento cooperativo
 - Processo executa até pedir para parar ou entrar em espera
- Escalonamento preemptivo
 - O kernel pode interromper um processo para executar outro

Escalonamento de processos



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- Os critérios para a execução podem ser diversos: primeiro a chegar, tarefa mais curta etc.
- Alguns escalonadores implementam um sistema de prioridades
- As prioridades podem ser fixas ou dinâmicas

Escalonamento de processos



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- Escalonamento com prioridades fixas
 - As prioridades de cada processo são definidas inicialmente e mantidas
 - Comportamento mais previsível

- Escalonamento por prioridades dinâmicas
 - As prioridades são calculadas pelo escalonador e podem ser recalculadas e mudadas
 - Comum em sistemas que trabalham com tempo
 - Sob certas condições, imprevisível

Escalonamento de processos



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- Sistemas com prioridade são vulneráveis a *resource starvation*
- Processos de alta prioridade podem se repetir indefinidamente, impedindo a execução dos outros processos
- Possível solução: *time slice*

Escalonamento de processos



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- Alguns escalonadores limitam o tempo que um processo pode ser executado
- Attingido o tempo, ele é interrompido para que outro processo seja executado
- Exemplo clássico: Round Robin

Agenda



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

➤ *Earliest Deadline First*

- Introdução
- Funcionamento
- Performance

Earliest Deadline First



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- Escalonador com prioridades dinâmicas
- Geralmente utilizado em sistemas de tempo real
- É baseado em *deadlines* (prazos)

Earliest Deadline First



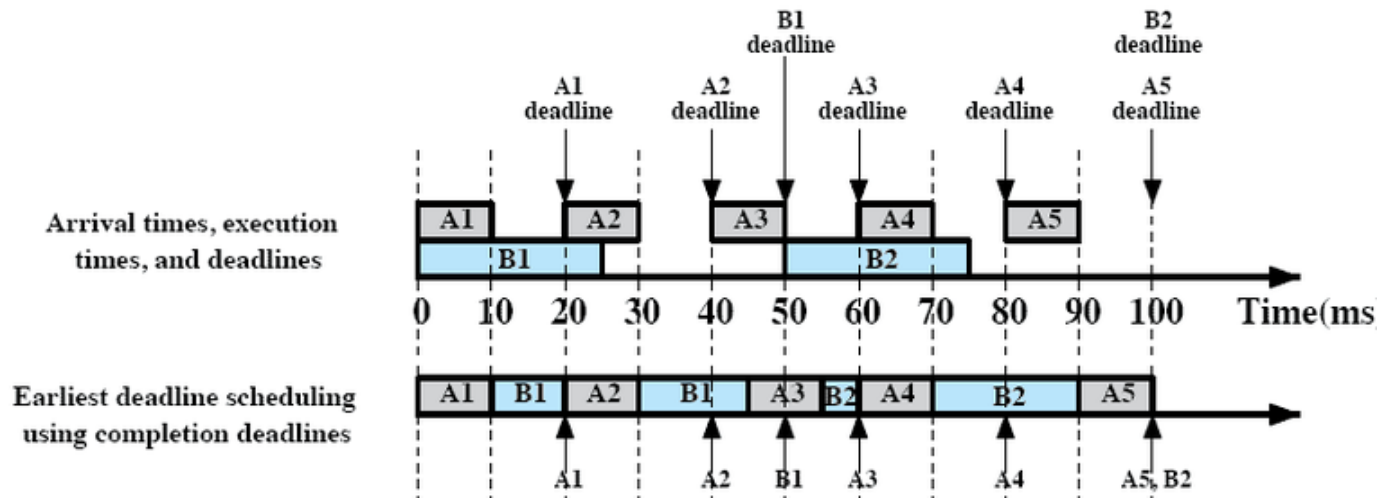
THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- Cada processo recebe uma *deadline* para ser cumprida
- O algoritmo sempre busca o prazo cuja *deadline* está mais próxima
- Interrompe processos em execução caso processos com *deadlines* menores entrem no pool

EDF - Funcionamento



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE



(fonte: <http://stackoverflow.com/questions/7619080/earliest-deadline-scheduling>)

EDF - Performance



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- Desempenho ótimo em sistemas preemptivos com 1 processador
- Se um conjunto de processos pode ser escalonado garantindo o cumprimento das *deadlines*, o EDF consegue escaloná-lo

EDF - Performance



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- Limitação: o uso de CPU não deve passar de 100%
- Carga de CPU acima de 100% torna o algoritmo imprevisível e prazos serão perdidos

Agenda



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- Escalonamento no Linux
 - Classes de escalonadores
 - SCHED_FIFO
 - SCHED_RR
 - SCHED_DEADLINE
 - História
 - O algoritmo
 - Constant Bandwidth Server (CBS)
 - Vantagens

Escalonamento no Linux



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- Escalonadores no Linux são chamados de classes de escalonamento
- Na versão 3.14, existem 4 classes:
 - SCHED_OTHER: Completely Fair Scheduler
 - SCHED_FIFO: First-In-First-Out (tempo real)
 - SCHED_RR: Round-Robin (tempo real)
 - SCHED_DEADLINE: Earliest Deadline First (tempo real)

Escalonamento no Linux



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

➤ SCHED_FIFO

- Filas (FIFO) com prioridades
- Processos executam até encerrarem ou entrarem em espera
- Processos de prioridade alta podem interromper processos de prioridade baixa

Escalonamento no Linux



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

➤ SCHED_RR

- Semelhante ao SCHED_FIFO, com filas de prioridades
- Utiliza o conceito de time slice do Round Robin clássico
- Processos que estourem o tempo retornam ao fim da fila para sua prioridade
- O time slice de um processo é “pausado” quando ele é interrompido por um processo com maior prioridade

SCHED_DEADLINE



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

➤ História

- Proposto em 2009 no 11th Real-Time Linux Workshop
- Patch distribuído pela Linux Kernel Mailing List
- Distribuído oficialmente no kernel a partir da versão 3.14 (março de 2014)

SCHED_DEADLINE



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

➤ O algoritmo

- Combinado com CBS (Constant Bandwidth Server)
- Processos possuem 3 parâmetros: *runtime*, *period* e *deadline*
- *Runtime* determina a duração máxima do processo
- *Period* determina o intervalo para o processo se repetir, caso seja periódico
- *Deadline* é o prazo máximo para o processo ser executado

SCHED_DEADLINE



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

➤ Constant Bandwidth Server

- Evita que processos usem mais tempo de CPU do que o previsto
- *Runtime* da tarefa deve ser maior que o pior caso possível
- Caso uma tarefa estoure o *Runtime* especificado, ela será interrompida e retorna quando atingir sua *deadline*

SCHED_DEADLINE



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

➤ Vantagens:

- Garantias de tempo: a tarefa receberá tempo de CPU independentemente do comportamento de outras tarefas
- Limitação de tempo: Tarefas prioritárias não monopolizarão a CPU, tampouco bugs em uma tarefa prejudicarão outras

Agenda



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- Escalonador RT de baixo custo
 - Motivação
 - Objetivos
 - Hardware utilizado
 - Aplicação
 - O escalonador
 - Testes
 - Resultados
 - Considerações finais

Escalonador RT de baixo custo



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

➤ Motivação:

- Muitos sistemas de tempo real possuem recursos computacionais limitados
- Sistemas como Linux são inviáveis em certas plataformas
- Utilização de algoritmos complexos pode interferir no desempenho

Escalonador RT de baixo custo



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- Objetivos:
 - Garantir *hard real time* no sistema
 - Rodar em um sistema de baixo custo
 - Processador de 8 ou 16 bits, poucos KB de memória

Escalonador RT de baixo custo



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- Objetivos:
 - Garantir *hard real time* no sistema
 - Rodar em um sistema de baixo custo
 - Processador de 8 ou 16 bits, poucos KB de memória

Escalonador RT de baixo custo



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- Hardware utilizado:
 - Wytec Dragon12-Plus-USB
 - MCU Freescale HCS12
 - 256KB RAM
 - Conversores A/D e D/A
 - Display LCD 16x2
 - USB/FT232

Escalonador RT de baixo custo



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE



Escalonador RT de baixo custo



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- Aplicação desenvolvida:
 - Controlador PID digital
 - Utilização dos conversores A/D e D/A
 - Comunicação segura com desktop via USB (com protocolo próprio e CRC)
 - Capacidade de alterar seus parâmetros a pedido do usuário
 - Monitoramento gráfico dos componentes do PID

Escalonador RT de baixo custo



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- Aplicação desenvolvida:
 - Controlador PID digital
 - Utilização dos conversores A/D e D/A
 - Comunicação segura com desktop via USB (com protocolo próprio e CRC)
 - Capacidade de alterar seus parâmetros a pedido do usuário
 - Monitoramento gráfico dos componentes do PID

OBS: Controladores PID exigem leituras em intervalos constantes de tempo

Escalonador RT de baixo custo



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

➤ Estrutura de um processo

```
typedef struct
{
    volatile unsigned int StackPoint;
    volatile unsigned int StackInit;
    volatile processState Status;
    volatile signed int Time;
    volatile priorityMode Prio;
    volatile procFunc Function;
} process;
```

Escalonador RT de baixo custo



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

➤ Estrutura de um processo

```
typedef struct
{
    volatile unsigned int StackPoint;
    volatile unsigned int StackInit;
    volatile processState Status;
    volatile signed int Time;
    volatile priorityMode Prio;
    volatile procFunc Function;
} process;
```

Escalonador RT de baixo custo



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

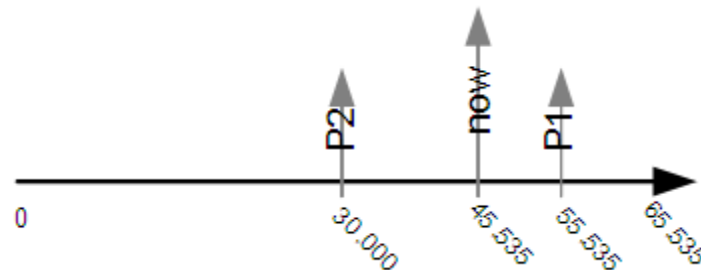
- O escalonador
 - Contagem regressiva para as *deadlines*
 - A cada *tick* do relógio de tempo real, todas as *deadlines* são decrementadas
 - Facilidade para detectar atrasos

Escalonador RT de baixo custo



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- P2 está atrasado ou foi agendado para o futuro?
- Houve overflow no timer?



Escalonador RT de baixo custo



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

➤ O escalonador

- Contagem regressiva para as *deadlines*
- A cada *tick* do relógio de tempo real, todas as *deadlines* são decrementadas
 - Facilidade para detectar atrasos
 - Tempo = 0 => o processo atingiu sua *deadline*
 - Tempo negativo => o processo está atrasado

Escalonador RT de baixo custo



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

➤ O escalonador

➤ Pool de processos = vetor estático

- Estruturas dinâmicas não são seguras
- Ordenação seria caro
- Algoritmo do tipo CBS seria caro
- Sistema simples de prioridade
- Processo “RT” é *hard real time*, o restante é *soft real time*

Escalonador RT de baixo custo



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

```
for (i = 0; i < lastTask; i++) {  
    if ((pool[i].Prio == RTOS) &&  
        (pool[i].Status == READY)) {  
  
        return i;  
    }  
}
```

Escalonador RT de baixo custo



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

```
for (i = 0; i < lastTask; i++) {  
    if (pool[i].Status == READY) {  
        break;  
    }  
}
```

```
next = i;
```

```
for (i = (next+1); i < lastTask; i++) {  
    if ((pool[i].Status == READY) &&  
        (pool[i].Time < pool[next].Time)) {  
        next = i;  
    }  
}
```

Escalonador RT de baixo custo



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

➤ Testes

- Para comparação, foi utilizado o Round Robin
- A cada *tick* do relógio, busca o próximo processo pronto para ser executado
- Foi mantida a *deadline* no Round Robin para verificar se há atrasos

Escalonador RT de baixo custo



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

➤ Testes

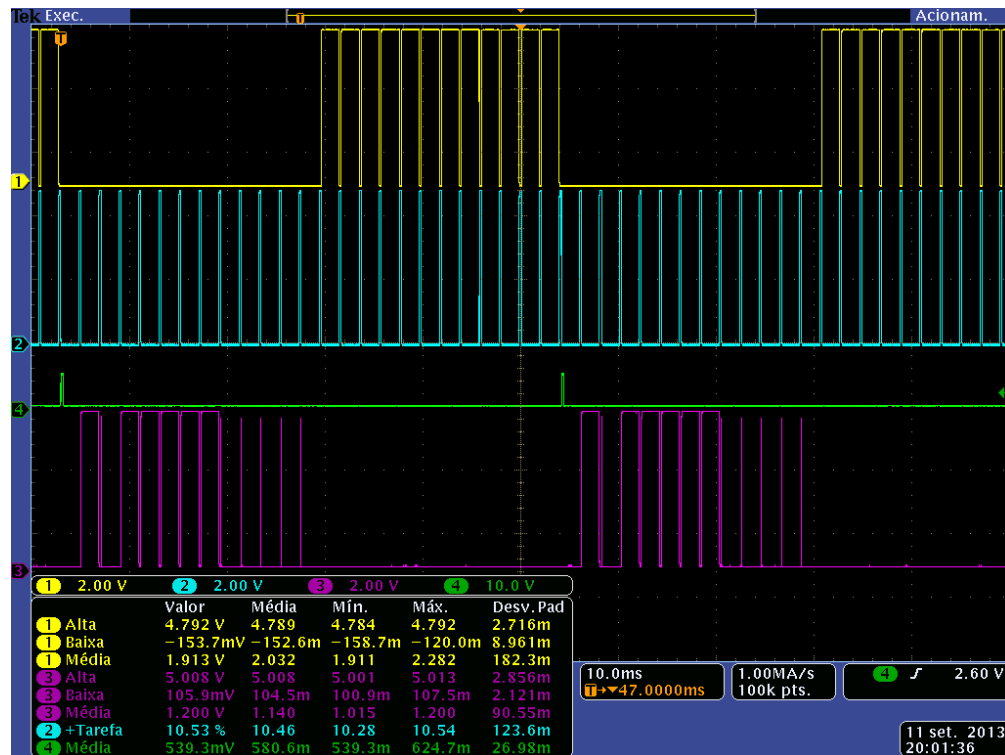
- Utilizou-se um osciloscópio de 4 canais para os testes
- 4 portas de saída foram monitoradas pelo osciloscópio
- Cada porta foi acionada em um evento específico:
 1. Execução de um processo comum
 2. Execução do processo prioritário
 3. “Execução” do processo *idle*
 4. Troca de contexto

Escalonador RT de baixo custo



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

➤ Testes



Escalonador RT de baixo custo



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

➤ Testes

- Os processos “comuns” criados para teste consomem cerca de 4,68% do tempo de processamento
- O processo idle é um processo “vazio”, ativo quando a CPU está ociosa
- O processo prioritário foi agendado para ser executado a cada 25 trocas de contexto
- Cada algoritmo foi testado com e sem prioridade com quantidade variável de processos (1 a 25)

Escalonador RT de baixo custo



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

➤ Testes

➤ Fazendo a medição no osciloscópio:

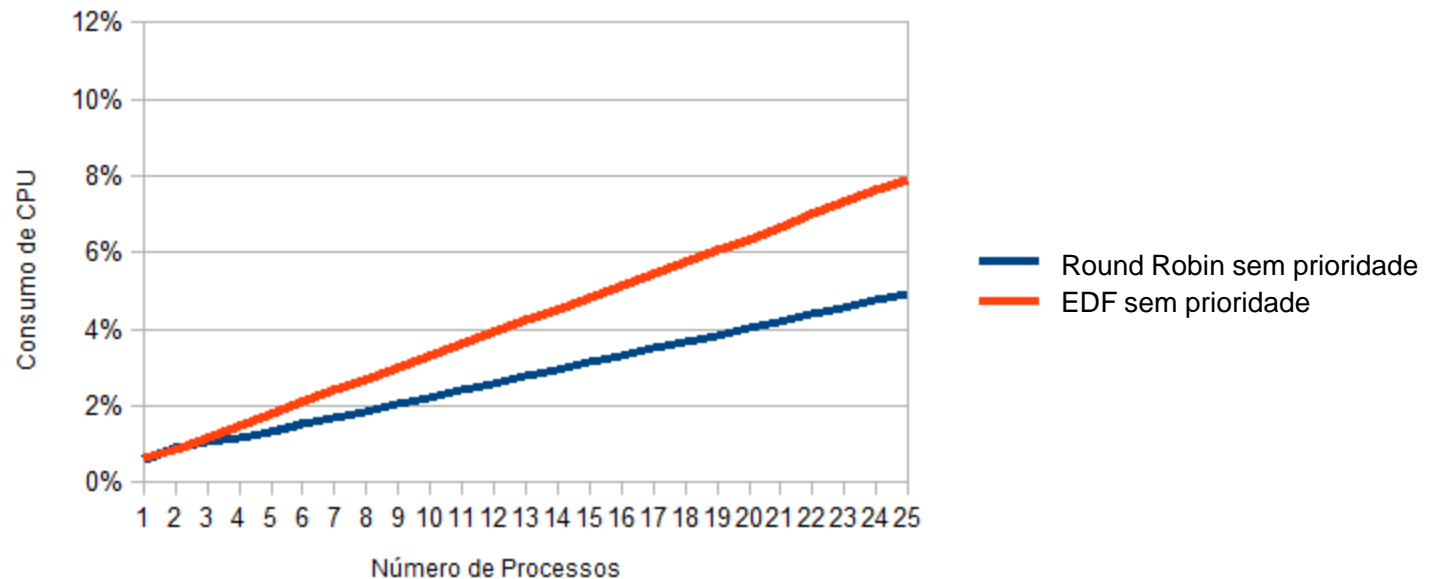
- Obtem-se o valor máximo de tensão (em torno de 5V)
- Obtem-se o valor médio de um determinado período
- Dividindo-se o médio pelo máximo tem-se a proporção de tempo que a porta estava em nível lógico 1 no período

Escalonador RT de baixo custo



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

➤ Resultados

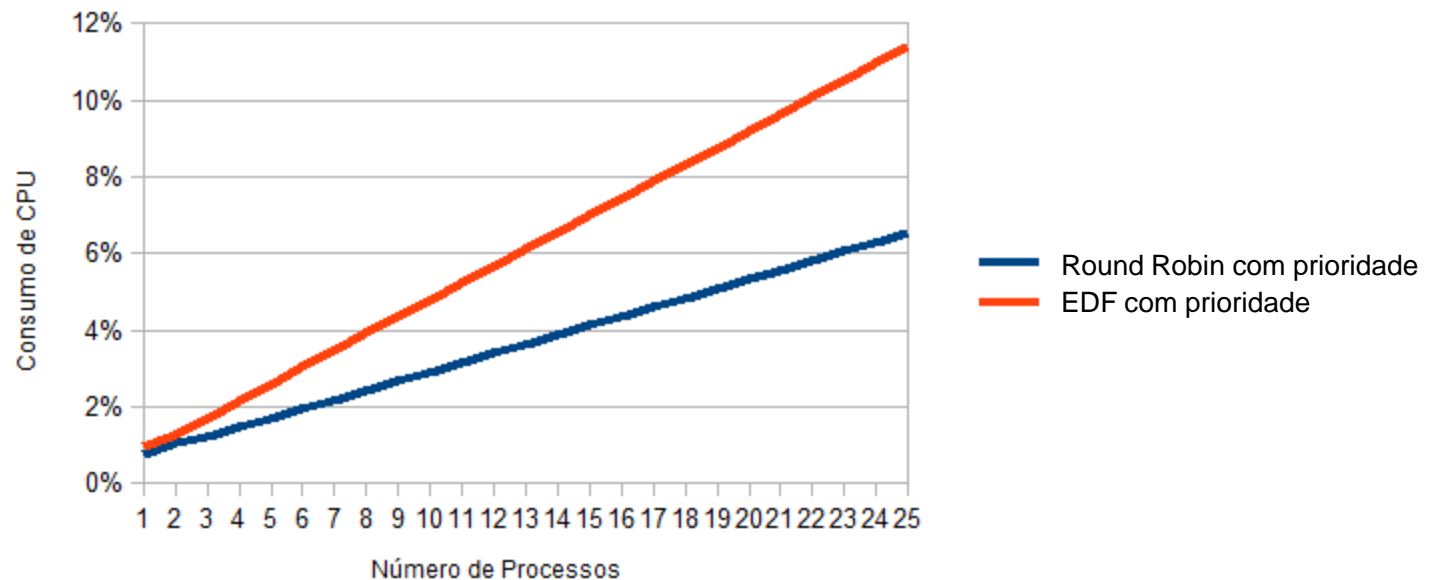


Escalonador RT de baixo custo



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

➤ Resultados



Escalonador RT de baixo custo



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

➤ Resultados

Falhas sem o sistema de prioridade

| Escalonador | 100% de Consumo | < 100% de Consumo |
|-------------|-----------------|-------------------|
| EDF | 62.5% | 0% |
| RR | 75% | 8.3% |

Escalonador RT de baixo custo

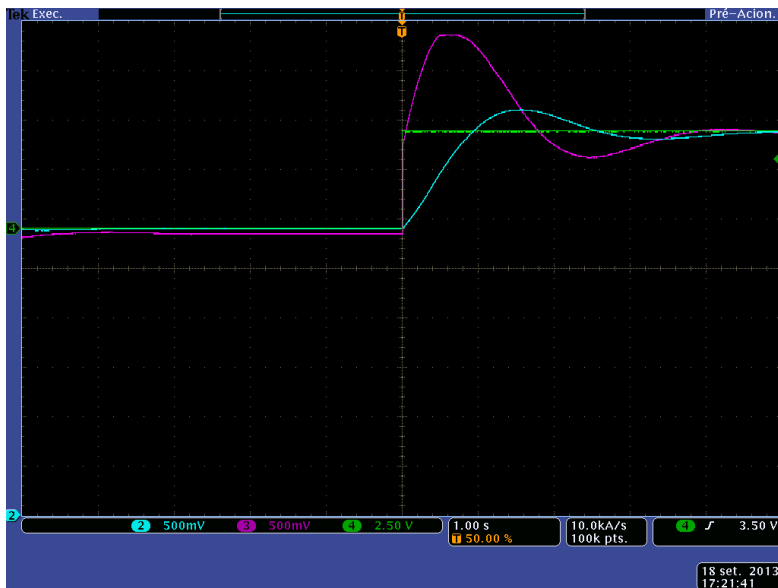


THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

➤ Resultados

Controle PID

Osciloscópio x Aplicativo



Considerações Finais

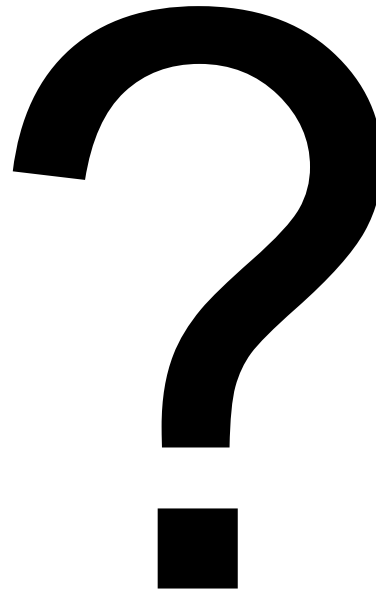


- O EDF não falha quando bem utilizado 😊
- O EDF facilita o trabalho em sistemas com restrições temporais 😊
- O desenvolvedor deve ser cuidadoso para cumprir os requisitos do EDF 😞
- O *overhead* de processamento é significativo e aumenta ao se tratar falhas e erros 😞

Dúvidas



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE



Contato



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- Twitter: @rafaelmmoreira
- E-mail: rafaelmmoreira@gmail.com

Referências e recomendações



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- Evidence SRL. SCHED_DEADLINE. Março 2014.
http://www.evidence.eu.com/sched_deadline.html
- THANG, L. T. Comparing real-time scheduling on the Linux kernel and an RTOS. *Embedded.com*. Abril 2012.
<http://www.embedded.com/design/operating-systems/4371651/Comparing-the-real-time-scheduling-policies-of-the-Linux-kernel-and-an-RTOS->

Referências e recomendações



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- SOUSA, P. B.; FERREIRA, L. L. Implementing a new real-time scheduling policy for Linux. *Embedded.com*. Julho 2010.

<http://www.embedded.com/design/operating-systems/4204929/Real-Time-Linux-Scheduling-Part-1>

<http://www.embedded.com/design/operating-systems/4204971/Real-Time-Linux-Scheduling-Part-2>

<http://www.embedded.com/design/operating-systems/4204980/Real-Time-Linux-Scheduling-Part-3>

Referências e recomendações



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- ROSTEDT, S. Intro to Real-Time Linux for Embedded Developers. *Linux.com*. Março 2013. Entrevista concedida a Libby Clark.
<http://www.linux.com/news/featured-blogs/200-libby-clark/710319-intro-to-real-time-linux-for-embedded-developers>

Referências e recomendações



THE
DEVELOPER'S
CONFERENCE

- Documentação oficial SCHED_DEADLINE:
<https://git.kernel.org/cgit/linux/kernel/git/torvalds/linux.git/plain/Documentation/scheduler/sched-deadline.txt?id=712e5e34aef449ab680b35c0d9016f59b0a4494c>
- E não poderia faltar a Wikipedia ;)
http://en.wikipedia.org/wiki/Earliest_deadline_first_scheduling
http://en.wikipedia.org/wiki/SCHED_DEADLINE