

Alessio Balsini

Linux Day 2015

FCFS RR - Real-Time RM EDF

Linux Schedule

SCHED_DI

Teoria Interfaccia

The SCHED_DEADLINE Linux Kernel Scheduler and its Usage

Alessio Balsini a.balsini@sssup.it



Linux Day Pisa - 24/10/2015





Sommario

Alessio Balsini

Linux Day 2015

Introduzion FCFS

Real-TimeRMEDFReservationCBS

Linux Scheduler

SCHED_DL

Teoria Interfaccia Pratica

Introduzione allo scheduling

- Nozioni di base
- Multiprogrammazione
- Scheduling
- Nomenclatura
- Semplici algoritmi
 - FCFS
 - RR
- Real-Time
 - Task periodici
 - RM
 - EDF
- Isolation
 - CBS

- Scheduling su Linux
 - Struttura e classi
- SCHED_DEADLINE
 - Teoria
 - Interfaccia
 - Pratica



Sistemi Multiprogrammati: Concorrenza

Alessio Balsini

Linux Day 2015

Introduzione

FCF:

– Real-Ti

RM EDE

– Reservat

Linux

SCHED D

Teoria Interfaccia Pratica





Scheduler

Alessio Balsini

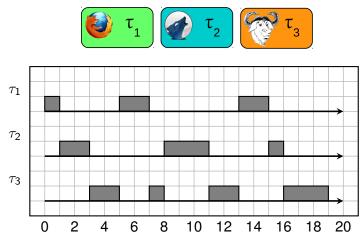
Linux Day 2015

Introduzione
FCFS
RR
- Real-Time
RM
EDF
- Reservation

Linux Scheduler

SCHED_DI

Teoria Interfaccia Pratica Scheduler: componente del sistema operativo che decide quale task debba essere eseguito.





Rappresentazione e Nomenclatura

Alessio Balsini

Linux Da 2015

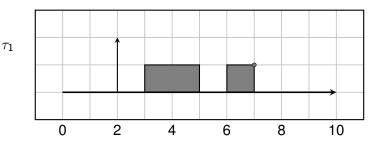
Introduzione FCFS RR – Real-Time RM

RM EDF - Reservatio

Linux Schedule

SCHED_DI

Teoria Interfaccia Pratica



- $C_1 = 3$: computation time, tempo di esecuzione richiesto.
- a_1 , t = 2: activation time, task pronto per l'esecuzione.
- s_1 , t = 3: start time, task messo in esecuzione.
- t = 5: preemption, esecuzione revocata.
- f_1 , t = 7: finishing time, task completato.



Algoritmi di Scheduling: FCFS

Alessio Balsini

Linux Day 2015

Introduzion FCFS

RR
- Real-Time
RM
EDF
- Reservation
CBS

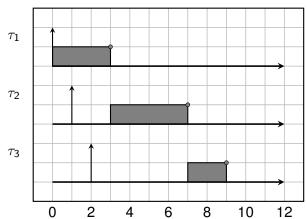
Linux Schedule

SCHED_DI

Teoria Interfaccia Pratica

FCFS (First Come First Served)

di tipo FIFO (Fist In First Out).





Algoritmi di Scheduling: RR

Alessio Balsini

Linux Day 2015

Introduzion FCFS RR – Real-Time

- Real-Time RM EDF - Reservation CBS

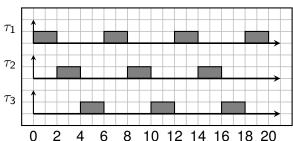
Linux Scheduler

SCHED_DL

Teoria Interfaccia Pratica

RR (Round Robin)

di tipo FIFO, con preemption se superato il *time quantum*.





Real-Time

Alessio Balsini

Linux Day 2015

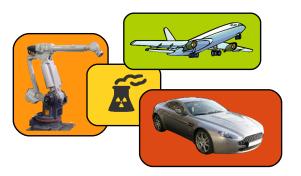
Introduzion FCFS

RR
- Real-Time
RM
EDF
- Reservation

Linux Schedule

SCHED_DI

Teoria Interfaccia Pratica Applicazioni time critical.



La correttezza dell'output dipende anche dall'istante in cui il risultato è prodotto.



Real-Time

Alessio Balsini

Linux Da 2015

Introduzione FCFS RR - Real-Time

RM EDF – Reservation

Linux

SCHED_D

Teoria Interfaccia Pratica Applicazioni multimediali.



Le deadline miss si percepiscono come un peggioramento della qualità del servizio (*QoS*).



Real-Time

 au_1

Alessio Balsini

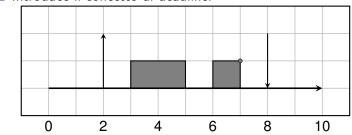
Linux Day 2015

FCFS RR - Real-Time RM EDF - Reservation

Scheduler

Teoria Interfaccia La correttezza dell'output dipende anche dall'istante in cui il risultato è prodotto.

Introduce il concetto di deadline.



- d_1 , t = 8: absolute deadline, scadenza del task.
- $D_1 = 6$: relative deadline, scadenza rispetto all'istante di attivazione.

Real-time: garantire l'esecuzione dei task entro le deadline:

no deadline miss.





Task Periodici

Alessio Balsini

Linux Day 2015

Introduzion FCFS RR

Real-TimeRMEDFReservation

Linux

SCHED DI

Teoria Interfaccia

Tipico task di controllo.

```
void * my_control_task(void * task_attributes)
{
    /* initialization */
    while (condition) {
        data = get_sensor_data();
        control = control_algorithm(data);
        send_control_signal_to_actuators(control);
        wait_for_next_activation(task_attributes);
    }
}
```



Task Periodici

Alessio Balsini

Linux Day 2015

Introduzione FCFS RR

Real-TimeRMEDF

– Reservation

Schedule Schedule

SCHED_DL

Teoria Interfaccia Pratica

Su Arduino.

```
void setup()
{
   /* Data structures & I/O initialization */
}
void loop()
{
   /* Do something */
   delay(...);
}
```



Task Periodici

Alessio Balsini

Linux Da 2015

Introduzion FCFS

- Real-Time RM EDF - Reservation

Linux

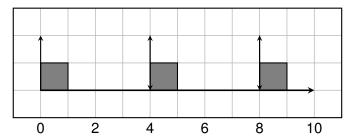
SCHED_DI

Teoria Interfaccia Pratica Task periodico: task attivato periodicamente.

■ Periodo: T_i .

$$\bullet a_{i,k} = a_{i,0} + kT_i.$$

 au_1



Job: ciò che un task esegue periodicamente.

■ Spesso $D_i = a_{i+1}$.



Algoritmi di Scheduling RT

Alessio Balsini

Linux Da 2015

Introduzio

- Real-Time RM EDF - Reservation

Linux Schedule

SCHED_DL

Teoria Interfaccia Pratica

- Garantire (se possibile) le deadline.
- Esistono molti algoritmi e tanta letteratura.
 - Si può verificare se un taskset (insieme di task) sia schedulabile (no deadline miss) con metodi specifici per ciascun algoritmo.

Il Worst Case Execution Time (WCET) identifica la durata massima di un job.



Algoritmi di Scheduling RT: RM

Alessio Balsini

Linux Day 2015

FCFS
RR
- Real-Time
RM
EDF
- Reservatio
CBS

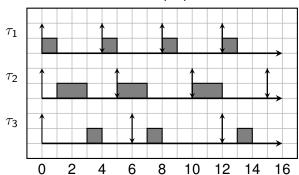
Linux Scheduler

SCHED_DI

Teoria Interfaccia

RM (Rate Monotonic)

Priorità inversamente proporzionale alla relative deadline.



$$C_1 = 1 , D_1 = T_1 = 4;$$

$$C_2 = 2 , D_2 = T_2 = 5;$$

$$C_3 = 1 , D_3 = T_3 = 6.$$



Algoritmi di Scheduling RT: EDF

Alessio Balsini

Linux Day 2015

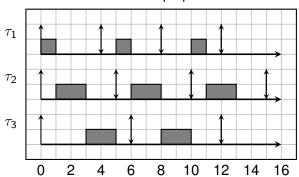
Introduzion FCFS RR – Real-Time RM **EDF** – Reservatio CBS

Scheduler

SCHED_DI

EDF (Earliest Deadline First)

■ Priorità inversamente proporzionale alla absolute deadline.



$$C_1 = 1 , D_1 = T_1 = 4;$$

$$C_2 = 2 , D_2 = T_2 = 5;$$

$$C_3 = 2$$
, $D_3 = T_3 = 6$.



Algoritmi di Scheduling RT: EDF

Alessio Balsini

Linux Da 2015

Introduzior FCFS

RM EDF – Reservatio

CBS Linux

SCHED_DI

Teoria Interfaccia EDF è ottimo: se esiste un algoritmo in grado di schedulare un dato taskset, allora il taskset è schedulabile con EDF.

■ Ma l'attuale implementazione di EDF ha complessità $O(\log(n))$.

E... Cosa succede se un task ha un C_i più grande di quello dichiarato?



Algoritmi di Scheduling RT: EDF

Alessio Balsini

Linux Day 2015

Introduzion
FCFS
RR
- Real-Time
RM
EDF
- Reservatio
CBS

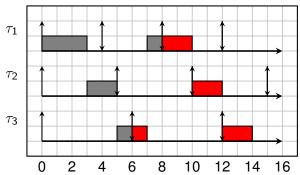
Linux Schedule

SCHED_DI

Teoria Interfaccia Pratica

Overrun:

Esecuzione maggiore di quella dichiarata.



$$C_1 = 1^3, D_1 = T_1 = 4;$$

$$C_2 = 2 , D_2 = T_2 = 5;$$

$$C_3 = 2 , D_3 = T_3 = 6.$$



Algoritmi di Scheduling RT: Reservation

Alessio Balsini

Linux Da 2015

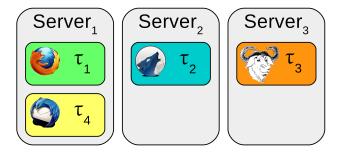
Introduzion FCFS

RM EDF – Reservation

Linux Scheduler

SCHED_DI

Teoria Interfaccia I task sono associati a "server".



Ogni server ha un "budget":

- il budget si consuma durante l'esecuzione dei sui task;
- quando il budget finisce, nessuno dei suoi task può eseguire.



Algoritmi di Scheduling RT: Reservation

Alessio Balsini

Linux Da 2015

Introduzior FCFS RR

RM EDF – Reservation

- Reservation

Linux Schedule

SCHED_DI

Teoria Interfaccia Pratica Come si gestisce il budget?

- Quanto vale il budget massimo?
- Quando avviene il ripristino (replenishment) del budget?

Ci sono tanti algoritmi per la gestione dei budget.



Algoritmi di Scheduling RT: CBS

Alessio Balsini

Linux Day 2015

Introduzior FCFS RR - Real-Time

RM EDF – Reservatio

Linux Scheduler

SCHED_DL

Teoria Interfacci Pratica CBS: Constant Bandwidth Server

Meccanismo di server che si appoggia ad EDF.

Ogni server ha associati:

- \blacksquare T_i period;
- Q_i budget massimo;
- *d_i* deadline (serve a EDF);
- c_i budget;

Quando il budget finisce ($c_i = 0$):

- $c_i = Q_i$ (il replenishment avviene subito);
- $d_i = d_i + T_s$ (deadline posticipata: diminuisce la priorità).

Quando arriva un nuovo task e il server non stava eseguendo, se $c_i \ge (d_i - r_i)Q_i/T_i$:

- $d_i = a_i + T_i$
- $c_i = Q_i$





Struttura dello scheduler in Linux

Alessio Balsini

Linux Day 2015

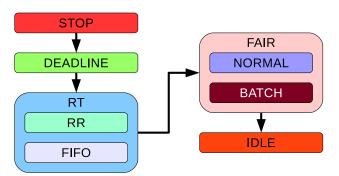
FCFS RR - Real-Time RM EDF - Reservation

Linux Scheduler

SCHED_DI

Teoria Interfaccia Pratica Tanti algoritmi di scheduling, organizzati secondo una lista di sched_class.

L'ordine della lista definisce la priorità.





SCHED_DEADLINE: Teoria

Alessio Balsini

Linux Da 2015

FCFS

RM EDF - Reservatio

Linux Schedule

SCHED_D

Teoria Interfaccia Pratica Implementa l'algoritmo Hard-CBS, un'evoluzione del CBS.

- Il replenishment avviene all'istante della deadline (non è istantaneo come nel CBS).
- Serve ad evitare il fenomeno di *deadline aging*.



SCHED_DEADLINE: Interfaccia

Alessio Balsini

Interfaccia

I parametri che si possono definire per ogni task sono:

- Runtime: massimo budget del task;
- Deadline: deadline del task;
- Period: periodo per il replenishment.

Tutti unsigned a 64 bit che esprimono valori in nanosecondi. Admission control: SCHED_DEADLINE non accetta nuovi task se non è verificato:

$$\sum_{i} \frac{Q_i}{T_i} \le 0.95 \cdot m$$

dove:

- m è il numero di core:
- 0.95 è un numero ottenuto statisticamente.



SCHED_DEADLINE: Pratica

Alessio Balsini

Linux Day 2015

FCFS RR - Real-Time RM EDF

Linux Scheduler

SCHED_DL

Interfaccia Pratica La libreria sched.h non supporta SCHED_DEADLINE. Si può creare una libreria (dl.h) che chiami direttamente le syscall:

```
#include ux/types.h>
#define SCHED_DEADLINE
#ifdef x86 64
#define __NR_sched_setattr 314
#define __NR_sched_getattr 315
#elif __i386__
#define __NR_sched_setattr 351
#define __NR_sched_getattr 352
#elif __arm__
#define NR sched setattr 380
#define __NR_sched_getattr 381
#endif
struct sched attr {
 __u32 size;
 __u32 sched_policy;
 __u64 sched_flags;
 /* SCHED NORMAL . SCHED BATCH */
  s32 sched nice:
```

```
/* SCHED FIFO. SCHED RR */
  u32 sched priority:
  /* SCHED DEADLINE (nsec) */
  u64 sched runtime:
  __u64 sched_deadline;
  __u64 sched_period;
int sched_setattr(pid_t tid,
  const struct sched attr *attr.
  unsigned int flags)
  return syscall( NR sched setattr.
       tid. attr. flags):
int sched_getattr(pid_t tid,
  struct sched_attr *attr,
  unsigned int size,
  unsigned int flags)
  return syscall(__NR_sched_getattr,
       tid. attr. size. flags):
      4 D > 4 P > 4 P > 4 P > B
```



SCHED_DEADLINE: Pratica

Alessio Balsini

Linux Day 2015

FCFS
RR
- Real-Time
RM
EDF
- Reservation

Linux Schedule

SCHED_DI
Teoria
Interfaccia
Pratica

#include <stdio.h> #include <stdlib.h> #include "dl.h" int main() struct sched attr attr: unsigned int flags = 0; attr.size = sizeof(attr): attr.sched_flags = attr.sched_nice = attr.sched_priority = 0; attr.sched_policy = SCHED_DEADLINE; attr.sched_runtime = 10 * 1000 * 1000: attr.sched_period = attr. sched_deadline = 1000 * 1000 * 1000: if (sched_setattr(0, &attr, flags) < 0) { perror("sched_setattr"); exit(-1);

```
for (;;) {
    job();
    sched_yield();
}
return 0;
}
```



SCHED_DEADLINE: Sessione Dimostrativa

Alessio Balsini

Linux Day 2015

Introduzion FCFS RR

RM EDF – Reservatio

Linux

SCHED_D

Interfacci Pratica



Alessio Balsini
[a.balsini@sssup.it]

