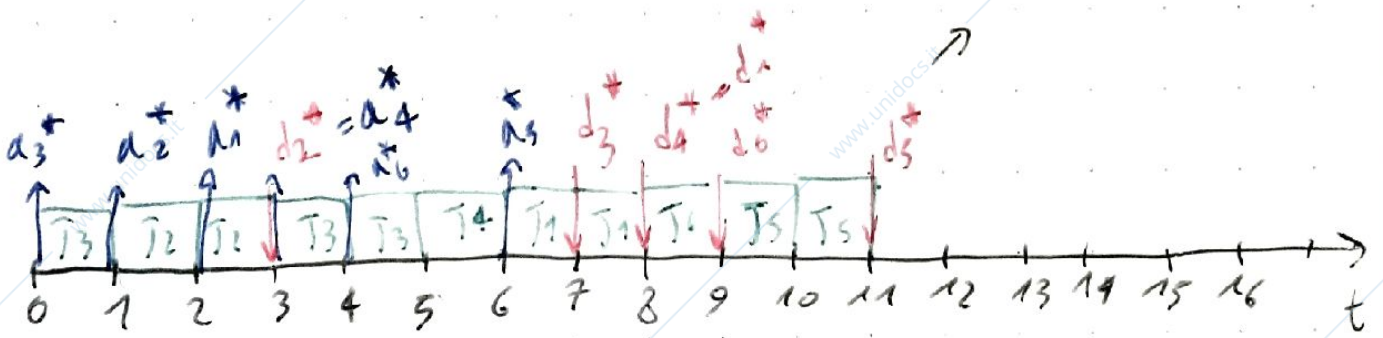
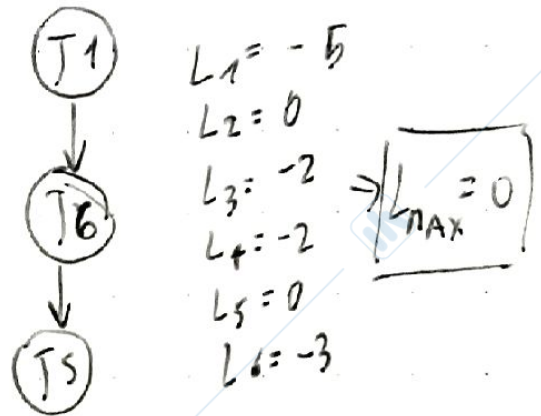


1. (15. 1.7) EDF* ONLINE

Conosco i vincoli all'arrivo del processo

	T_1	T_2	T_3	T_4	T_5	T_6
a_i	2	1	0	3	6	4
c_i	2	2	3	1	2	1
d_i	12	3	7	8	11	12

Siamo
ONLINE



- $t=0$ $a_i^* = a_i \quad \forall T_i$ $d_i^* = d_i \quad \forall T_i$
- $t=1$ $a_i^* = a_i \quad \forall T_i$ $d_i^* = d_i \quad \forall T_i$
- $t=4$ $(T_1) \rightarrow (T_6)$ $a_1^* = a_1$ $a_6^* = 4$
 $d_1^* = 11$ $d_6^* = d_6$
- $t=6$ $(T_1) \rightarrow (T_6) \rightarrow (T_5)$ $a_1^* = a_1$ $a_6^* = 4$ $a_5^* = 6$
 $d_1^* = 8$ $d_6^* = 9$ $d_5^* = d_5$

Studiamo
per
opai
istanti

2. (cs 1.8)

NO PREEMPTION (SPRING)

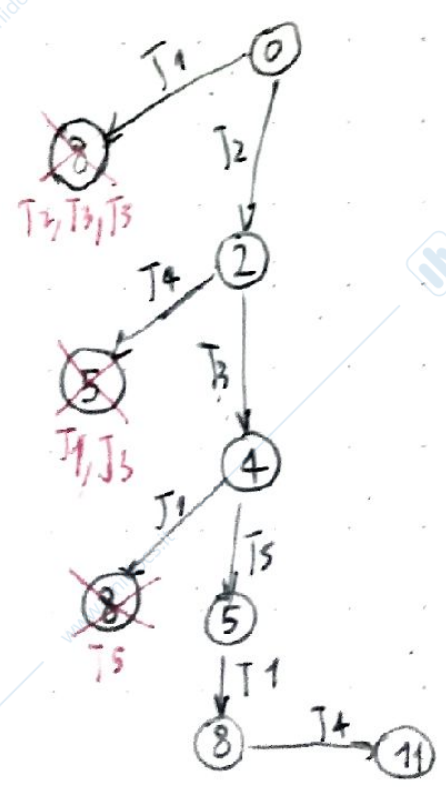
	J1	J2	J3	J4	J5
a_i	5	0	3	0	1
c_i	3	2	1	3	1
d_i	8	4	5	11	7

Osserviamo che se applichiamo il metodo EDF senza poter fare preemption non riusciamo a schedare.

→ Precedenza a processo T_i f.c.

$$f_i \leq d_i - c_i \quad \forall T_i$$

non
altro
schedato



⇒





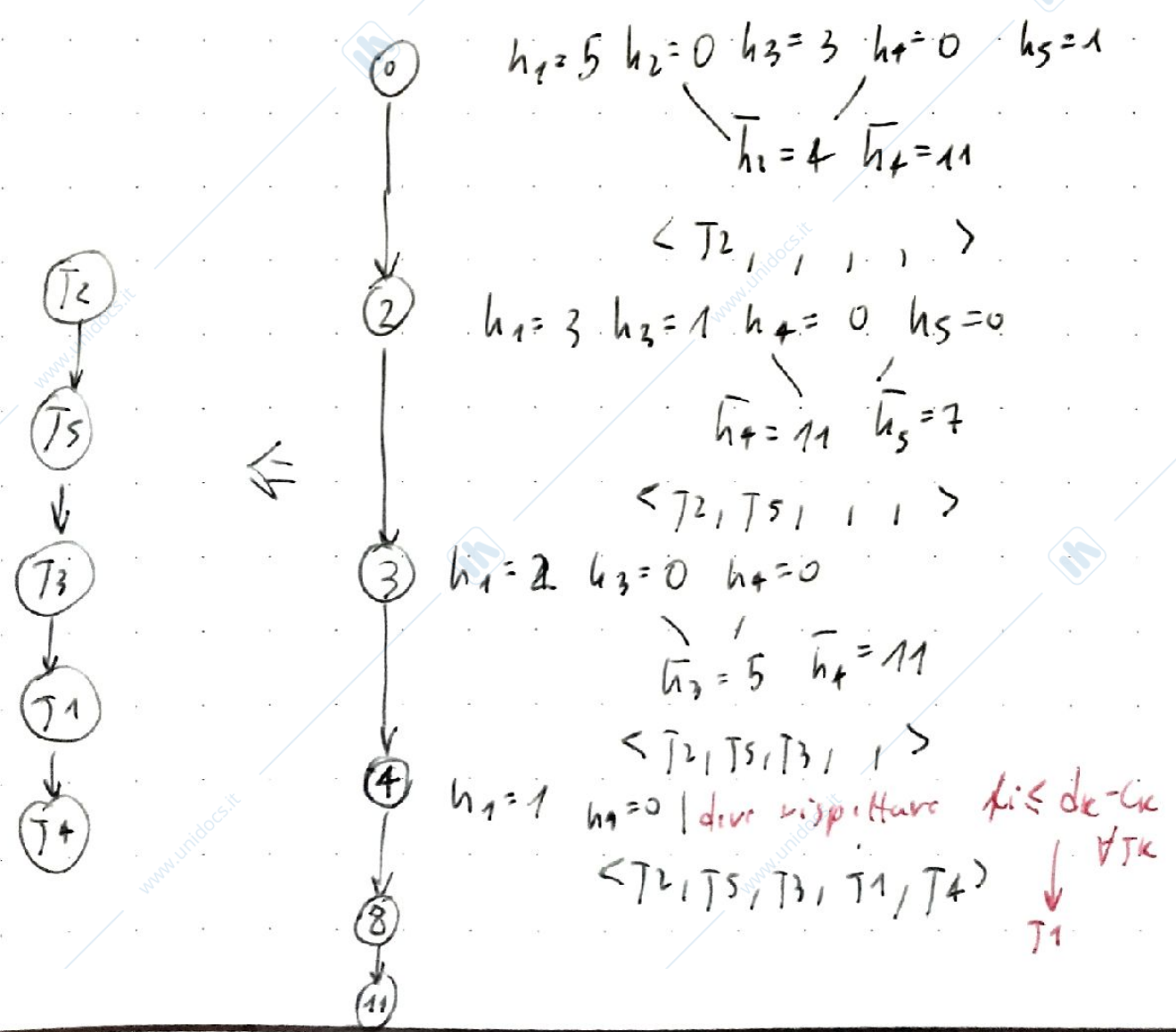
3 (cs 1.9)

Riconsideriamo l'algoritmo di Spring e
consideriamo stavolta le euristiche.

EURISTICA: $h_i = \max\{0, a_i - t\}$
 $\bar{h}_i = d_i$ ← se paragoniamo usiamo \bar{h}

→ Ha la precedente T_i con $h_i \leq h_k \forall k$
Riconsiderando l'esercizio precedente

Osserviamo che:



www.unidocs.it - Appunti e dispense per superare i tuoi esami universitari

www.unidocs.it - Appunti e dispense per superare i tuoi esami universitari