RTX přepínací strategie (Scheduling Options)

Pre-emptive scheduling

Každý task má **různou prioritu** a běží až ho přeruší task s vyšší prioritou nebo zablokuje volání funkce OS.

Round-Robin scheduling

Každý task má **stejnou prioritu** a běží fixní periodu nebo ho zablokuje volaní funkce OS.

Co-operative multi-tasking

Každý task má **stejnou prioritu** a Round-Robin je zakázán. Task zablokuje volaní OS nebo funkce <u>os tsk pass()</u>.

Pre-emptive Scheduling

Tasky s vyšší prioritou suspendují tasky s nižší prioritou. Potom RTX přepne v následujících případech :

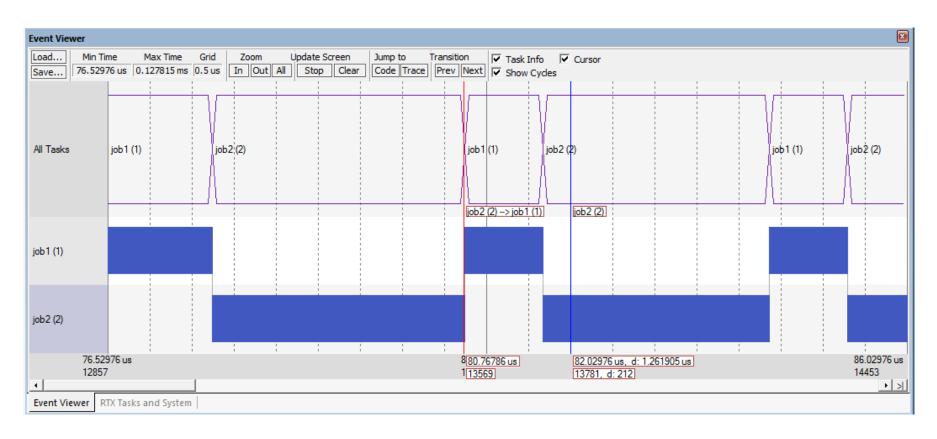
- -task scheduler je volán funkcí OS **tick timer interrupt**. Task scheduler aktivuje <u>delays</u> funkce .Jestlí-že delay funkce vyprší ,potom task s vyšší prioritou startuje, místo aktuálního tasku.
- -událost (vlajka, příznak) <u>event</u> je nastavena na task s vyšší prioritou než aktuálně běžící task, task je suspendován a vysokoprioritní task jde do stavu run.
- -token je vrácen OS funkci <u>semaphore</u> a vysokoprioritní task čeká na token před semaforem. Aktuálně běžící task je suspendován a vysokoprioritní task jde do stavu run. Token je pčedán aktuálnímu tasku nebo interrupt service programu.
- <u>mutex</u> je uvolněn and a a vysokoprioritní task čeká na token před mutexem. Aktuálně běžící task je suspendován a vysokoprioritní task jde do stavu run.
- -zpráva byla zaslána do <u>mailbox</u> a vysokoprioritní task čeká na mailbox zprávu. Aktuálně běžící task je suspendován a vysokoprioritní task jde do stavu run. Zprávu může vyslat aktuálně ě běžící task nebo interrupt service routine.
- <u>priorita</u> aktuálně běžícího tasku je redukována. Jestliže další task je ve stavu ready a má vyšší prioritu, aktuálně běžící task je suspendován a vysokoprioritní task jde do stavu run.

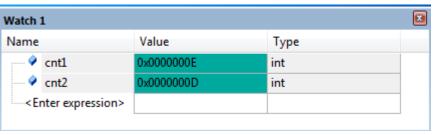
Příklad pro pre-emptive strategií.

Dva tasky jsou nekonečné smyčky. RTX startuje task 1 s vyšší prioritou, jehož funkce se jmenuje **job1**. Tato funkce startuje další task zvaný **job2**.Když **job1** začne čekat na příznak 1 <u>os evt wait or</u>, RTX přepne kontext na **job2**. když **job2** inkrementuje počítadlo 2, pošle příznak 1 pro task 1 <u>os evt set</u>, RTX přepne kontext na **job1**. Tyto činnosti se opakují neustále.

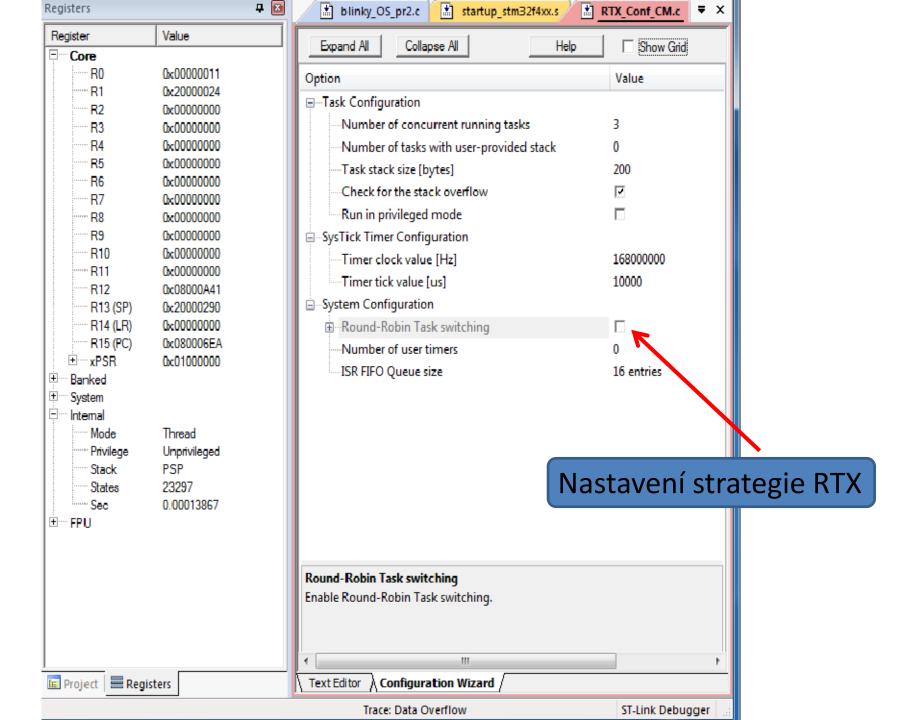
```
OS TID tsk1,tsk2;
int cnt1,cnt2;
task void job1 (void);
task void job2 (void);
 __task void job1 (void) {
   os_tsk_prio(tsk1,2);
   tsk1 = os_tsk_self (); /* vytvoří task 1 */
    os tsk create (job2, 1); /* vytvoří task 2 */
 while (1) {
    os evt wait or (0x0001, 0xffff); // čeká na příznak 1 od task 2
                                 /* update počítadlo 1 */
    cnt1++;
 }}
  task void job2 (void) {
   while (1) {
      os evt set (0x0001, tsk1); // nastaví příznak 1 pro task 1
                                /* update počítadlo 2 */
      cnt2++;
 }}
void main (void) {
   os sys init (job1);
   while (1);}
```

Sledování události na časové ose



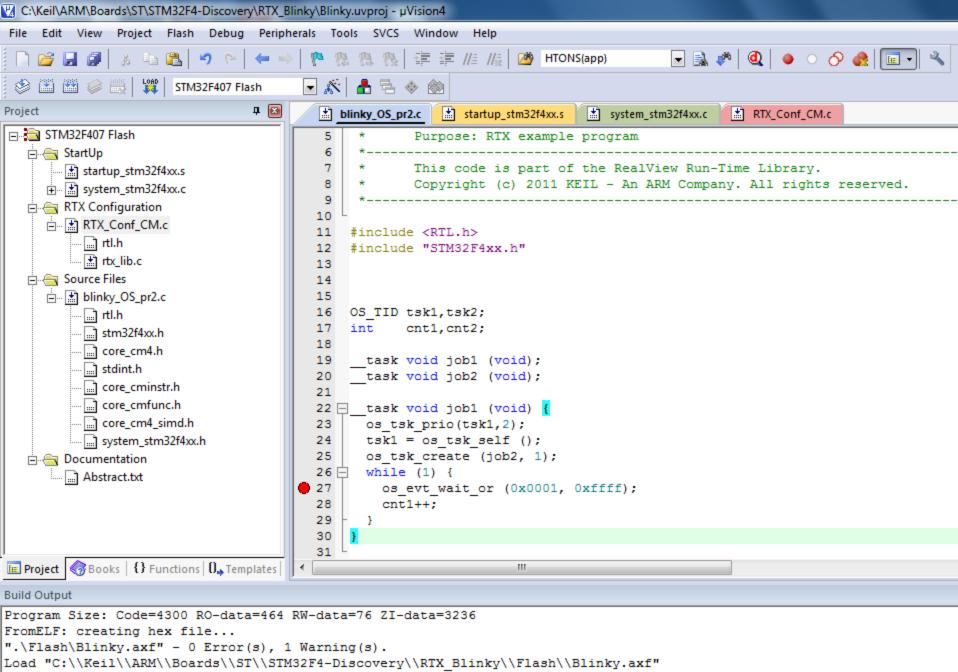


Trasování proměnných v obou procesech



D	Valu	_								
Property	Value									
System	Item			Value						
	Timer Number:			0						
	Tick Timer:			10.000 mSec						
	Round Robin Timeout:									
	Stack Size:			200						
	Tasks with User-provided Stack:			0						
	Stack Overflow Check:			Yes						
	Task Usage:			Available: 3, Used: 2						
	User Timers:			Available: 0, Used: 0						
Tasks	ID	Name	Priority		ate	Delay	Event Value	Event Mask	Stack Load	
	255	os_idle_demon	0	Re	ady				32%	
	2	job2	1	Re	eady				32%	
	1	job1	2	Ru	ınning				0%	

Event Viewer RTX Tasks and System



Erase Done.

Programming Done.

Verify OK.