

Paradigmata programování 4
Přednáška 8. Bariéry

verze z 1. dubna 2025

Jan Laštovička



KATEDRA INFORMATIKY
UNIVERZITA PALACKÉHO V OLMOUCI



1 Paralelní datové algoritmy

2 Bariéra pomocí počítadla

3 Vlajky

4 Symetrické bariéry

5 Bariéra pomocí semaforů



Součet prefixů



Je dán vektor v_1 velikosti n .

Například:

0	1	2	3	4	5	6	7
1	2	3	4	5	6	7	8

Součet prefixů



Je dán vektor v velikosti n .

Například:

0	1	2	3	4	5	6	7
1	2	3	4	5	6	7	8

Zavedeme:

- $(vsum\ v\ m\ n)$ je součet prvků vektoru v od indexu m po n (včetně).

Součet prefixů



Je dán vektor v_1 velikosti n .

Například:

0	1	2	3	4	5	6	7
1	2	3	4	5	6	7	8

Zavedeme:

- $(vsum\ v\ m\ n)$ je součet prvků vektoru v od indexu m po n (včetně).

Chceme vyrobit vektor sum délky n ,

- kde $(= (vref\ sum\ i)\ (vsum\ v_1\ 0\ i))$ pro každé i .

Pro příklad v_1 je sum :

0	1	2	3	4	5	6	7
1	3	6	10	15	21	28	36

Součet prefixů



Je dán vektor v_1 velikosti n .

Například:

0	1	2	3	4	5	6	7
1	2	3	4	5	6	7	8

Zavedeme:

- $(vsum \ v \ m \ n)$ je součet prvků vektoru v od indexu m po n (včetně).

Chceme vyrobit vektor sum délky n ,

- kde $(= (vref \ sum \ i) (vsum \ v_1 \ 0 \ i))$ pro každé i .

Pro příklad v_1 je sum :

0	1	2	3	4	5	6	7
1	3	6	10	15	21	28	36

Sekvenční průchod má lineární časovou složitost.



- $v_1 \dots$ vektor velikosti n

- $v_1 \dots$ vektor velikosti n

```
let ((sum (vect n nil)))
```

- $v_1 \dots$ vektor velikosti n

```
let ((sum (vect n nil)) (old (vect n nil)))
```

- $v_1 \dots$ vektor velikosti n

<code>let ((sum (vect n nil)) (old (vect n nil)))</code>
<code><i>pracovník</i> (i n)</code>

- $v_1 \dots$ vektor velikosti n

```
let ((sum (vect n nil)) (old (vect n nil)))
```

```
pracovník (i n)
```

```
let ((d 1))
```

- `v1 ...` vektor velikosti `n`

```
let ((sum (vect n nil)) (old (vect n nil)))
```

```
pracovník (i n)
```

```
let ((d 1))
```

```
(vset! sum i (vref v1 i))
```

- `v1 ...` vektor velikosti `n`

```
let ((sum (vect n nil)) (old (vect n nil)))  
      pracovník (i n)  
let ((d 1))  
    (vset! sum i (vref v1 i))  
    (while (< d n)
```

- $v_1 \dots$ vektor velikosti n

```
let ((sum (vect n nil)) (old (vect n nil)))
```

```
pracovník (i n)
```

```
let ((d 1))
```

```
  (vset! sum i (vref v1 i))
```

```
  (while (< d n)
```

```
    (vset! old i (vref sum i))
```

- `v1 ...` vektor velikosti `n`

```
let ((sum (vect n nil)) (old (vect n nil)))  
    pracovník (i n)  
let ((d 1))  
    (vset! sum i (vref v1 i))  
    (while (< d n)  
        (vset! old i (vref sum i))  
        (when (<= 0 (- i d))  
            (vset! sum i (+ (vref old (- i d))  
                            (vref sum i)))))
```


- `v1` ... vektor velikosti `n`

```
let ((sum (vect n nil)) (old (vect n nil)))  
    pracovník (i n)  
let ((d 1))  
    (vset! sum i (vref v1 i))  
    (while (< d n)  
        (vset! old i (vref sum i))  
        (when (<= 0 (- i d))  
            (vset! sum i (+ (vref old (- i d))  
                            (vref sum i)))))  
    (set! d (* d 2)))
```

- `v1 ...` vektor velikosti `n`

```
let ((sum (vect n nil)) (old (vect n nil)))  
    pracovník (i n)  
let ((d 1))  
    (vset! sum i (vref v1 i))  
    (while (< d n)  
        (vset! old i (vref sum i))  
        (when (<= 0 (- i d))  
            (vset! sum i (+ (vref old (- i d))  
                            (vref sum i)))))  
        (set! d (* d 2)))
```

... špatně

- $v_1 \dots$ vektor velikosti n

```
let ((sum (vect n nil)) (old (vect n nil)))  
      pracovník (i n)  
let ((d 1))  
  (vset! sum i (vref v1 i))  
  (barrier)  
  (while (< d n)  
    (vset! old i (vref sum i))  
    (when (<= 0 (- i d))  
      (vset! sum i (+ (vref old (- i d))  
                      (vref sum i)))))  
  (set! d (* d 2)))
```

... špatně

- `v1 ...` vektor velikosti `n`

```
let ((sum (vect n nil)) (old (vect n nil)))  
    pracovník (i n)  
let ((d 1))  
    (vset! sum i (vref v1 i))  
    (barrier)  
    (while (< d n)  
        (vset! old i (vref sum i))  
        (barrier)  
        (when (<= 0 (- i d))  
            (vset! sum i (+ (vref old (- i d))  
                            (vref sum i))))  
        (set! d (* d 2))))
```

... špatně

- $v_1 \dots$ vektor velikosti n

```
let ((sum (vect n nil)) (old (vect n nil)))
```

pracovník (i n)

```
let ((d 1))
  (vset! sum i (vref v1 i))
  (barrier)
  (while (< d n)
    (vset! old i (vref sum i))
    (barrier)
    (when (<= 0 (- i d))
      (vset! sum i (+ (vref old (- i d))
                      (vref sum i))))
    (barrier)
    (set! d (* d 2)))
```





Počet kroků:



Počet kroků: $\lceil \log_2 n \rceil$



Počet kroků: $\lceil \log_2 n \rceil$

Invariant cyklu: $(= (\text{vref } \text{sum } i) (\text{vsum } v1 (\text{max } (+ (- i d) 1) 0) i))$

Počet kroků: $\lceil \log_2 n \rceil$

Invariant cyklu: $(= (\text{vref sum } i) (\text{vsum } v1 (\text{max } (+ (- i d) 1) 0) i))$

Simulace:

d	0	1	2	3	4	5	6	7
	1	2	3	4	5	6	7	8

Počet kroků: $\lceil \log_2 n \rceil$

Invariant cyklu: $(= (\text{vref sum } i) (\text{vsum } v1 (\text{max } (+ (- i d) 1) 0) i))$

Simulace:

d	0	1	2	3	4	5	6	7
	1	2	3	4	5	6	7	8
1	1	3	5	7	9	11	13	15

Počet kroků: $\lceil \log_2 n \rceil$

Invariant cyklu: $(= (\text{vref sum } i) (\text{vsum } v1 (\text{max } (+ (- i d) 1) 0) i))$

Simulace:

d	0	1	2	3	4	5	6	7
	1	2	3	4	5	6	7	8
1	1	3	5	7	9	11	13	15
2	1	3	6	10	14	18	22	26

Počet kroků: $\lceil \log_2 n \rceil$

Invariant cyklu: $(= (\text{vref sum } i) (\text{vsum } v1 (\text{max } (+ (- i d) 1) 0) i))$

Simulace:

d	0	1	2	3	4	5	6	7
	1	2	3	4	5	6	7	8
1	1	3	5	7	9	11	13	15
2	1	3	6	10	14	18	22	26
4	1	3	6	10	15	21	28	36



```
loop  
  (co-dotimes (i n)  
    úkol pro i)
```

```
loop
  (co-dotimes (i n)
    úkol pro i)
```

... neefektivní


```
loop  
  (co-dotimes (i n)  
    úkol pro i)
```

... neefektivní

<i>pracovník (i n)</i>
<pre>loop <i>úkol pro i</i> <i>čekej, až všech n dokončí úkol</i></pre>

```
loop
  (co-dotimes (i n)
    úkol pro i)
```

... neefektivní

<i>pracovník (i n)</i>
<pre>loop <i>úkol pro i</i> <i>čekej, až všech n dokončí úkol</i></pre>

... synchronizace pomocí bariéry



1 Paralelní datové algoritmy

2 Bariéra pomocí počítačů

3 Vlajky

4 Symetrické bariéry

5 Bariéra pomocí semaforů





- `n` ... počet pracovníků
- `count` ... počet pracovníků, kteří dorazili k bariéře
- `(vref passed i)` ... pracovník `i` prošel bariérou



- `n` ... počet pracovníků
- `count` ... počet pracovníků, kteří dorazili k bariéře
- `(vref passed i)` ... pracovník `i` prošel bariérou

Invarianty: $(\rightarrow (\text{vref passed } i) (= \text{count } n))$



- n ... počet pracovníků
- count ... počet pracovníků, kteří dorazili k bariéře
- $(\text{vref } \text{passed } i)$... pracovník i prošel bariérou

Invarianty: $(\rightarrow (\text{vref } \text{passed } i) (= \text{count } n))$

```
let ((count 0) (passed (vect n nil)))
```

```
  pracovník (i n)
```

```
  úkol pro i
```

- `n` ... počet pracovníků
- `count` ... počet pracovníků, kteří dorazili k bariéře
- `(vref passed i)` ... pracovník `i` prošel bariérou

Invarianty: $(\rightarrow (\text{vref passed } i) (= \text{count } n))$

```
let ((count 0) (passed (vect n nil)))
```

```
pracovník (i n)
```

```
úkol pro i
```

```
[(inc! count)]
```




- `n` ... počet pracovníků
- `count` ... počet pracovníků, kteří dorazili k bariéře
- `(vref passed i)` ... pracovník `i` prošel bariérou

Invarianty: $(\rightarrow (\text{vref passed } i) (= \text{count } n))$

```
let ((count 0) (passed (vect n nil)))
```

```
pracovník (i n)
```

```
úkol pro i
```

```
[(inc! count)]
```

```
[(await (= count n))
```

```
(vset! passed i t)]
```

- `n` ... počet pracovníků
- `count` ... počet pracovníků, kteří dorazili k bariéře
- `(vref passed i)` ... pracovník `i` prošel bariérou

Invarianty: $(\rightarrow (\text{vref passed } i) (= \text{count } n))$

```
let ((count 0) (passed (vect n nil)))
```

```
  pracovník (i n)
```

```
  úkol pro i
```

```
  [(inc! count)]
```

```
  [(await (= count n))
```

```
    (vset! passed i t)]
```

Je znovupoužitelná?

- `n` ... počet pracovníků
- `count` ... počet pracovníků, kteří dorazili k bariéře
- `(vref passed i)` ... pracovník `i` prošel bariérou

Invarianty: $(\rightarrow (\text{vref passed } i) (= \text{count } n))$

<code>let ((count 0) (passed (vect n nil)))</code>
<i>pracovník</i> <code>(i n)</code>
<i>úkol pro i</i> <code>[(inc! count)]</code> <code>[(await (= count n))</code> <code>(vset! passed i t)]</code>

Je znovupoužitelná? Není.



Fetch-and-add



- *var* ... proměnná
- *num* ... číslo

Fetch-and-add



- *var* ... proměnná
- *num* ... číslo

Složená atomická operace: (fa *var num*)

- *var* ... proměnná
- *num* ... číslo

Složená atomická operace: (*fa var num*)

Atomicky:

- 1 Zjistí hodnotu *val* proměnné *var*,
- 2 zvýší hodnotu proměnné *var* o *num*
- 3 a vrátí hodnotu *val*.

- *var* ... proměnná
- *num* ... číslo

Složená atomická operace: (*fa var num*)

Atomicky:

- 1 Zjistí hodnotu *val* proměnné *var*,
- 2 zvýší hodnotu proměnné *var* o *num*
- 3 a vrátí hodnotu *val*.

Implementace bariéry:

- *var* ... proměnná
- *num* ... číslo

Složená atomická operace: `(fa var num)`

Atomicky:

- 1 Zjistí hodnotu *val* proměnné *var*,
- 2 zvýší hodnotu proměnné *var* o *num*
- 3 a vrátí hodnotu *val*.

Implementace bariéry:

```
(fa count 1)
(await (= count n))
```



```
let ((count 0))  
  pracovník (i n)  
  loop  
    úkol pro i  
    [(inc! count)]  
    (await (= count n))
```



```
let ((count 0))  
  pracovník (i n)  
  loop  
    úkol pro i  
    [(inc! count)]  
    (await (= count n))  
    (set! count 0)
```

let ((count 0))
<i>pracovník</i> (i n)
loop <i>úkol pro i</i> [(inc! count)] (await (= count n)) (set! count 0)

... špatně



```
let ((count 0))  
  pracovník (i n)  
  loop  
    úkol pro i  
    [(inc! count)]  
    (await (= count n))  
    [(dec! count)]  
    (await (= count 0))
```

let ((count 0))
<i>pracovník</i> (i n)
loop <i>úkol pro i</i> [(inc! count)] (await (= count n)) [(dec! count)] (await (= count 0))

... špatně



```
let ((count1 0) (count2 n))  
  pracovník (i n)  
  loop  
    úkol pro i  
    [(inc! count1)]  
    (await (= count1 n))  
    [(dec! count2)]  
    (await (= count2 0))
```

let ((count1 0) (count2 n))
<i>pracovník</i> (i n)
loop <i>úkol pro i</i> [(inc! count1)] (await (= count1 n)) [(dec! count2)] (await (= count2 0))

... Dobře, ale roli počítadel je potřeba po každém průchodu prohodit.

Nebo dát obě role za sebe:

```
let ((count1 0) (count2 n))
  pracovník (i n)
  loop
    úkol pro i
    [(inc! count1)]
    (await (= count1 n))
    [(dec! count2)]
    (await (= count2 0))
    [(dec! count1)]
    (await (= count1 0))
    [(inc! count2)]
    (await (= count2 n))
```



1 Paralelní datové algoritmy

2 Bariéra pomocí počítadla

3 Vlajky

4 Symetrické bariéry

5 Bariéra pomocí semaforů



Vlajky



flags ... vektor logických hodnot (**vlajek**)

flags ... vektor logických hodnot (**vlajek**)

- $(\text{vref } flags \ i)$ je *Pravda* ... vlajka i je vyvěšena
- $(\text{vref } flags \ i)$ je *Nepravda* ... vlajka i je sejmuta

flags ... vektor logických hodnot (**vlajek**)

- $(\text{vref } flags \ i)$ je *Pravda* ... vlajka i je vyvěšena
- $(\text{vref } flags \ i)$ je *Nepravda* ... vlajka i je sejmuta

Pravidla:

- 1 Ten, kdo čeká na vyvěšení vlajky, ji snímá.
- 2 Vlajka nesmí být vyvěšena, dokud není jisté, že je sejmuta.

flags ... vektor logických hodnot (*vlajek*)

- $(\text{vref } flags \ i)$ je *Pravda* ... vlajka *i* je vyvěšena
- $(\text{vref } flags \ i)$ je *Nepravda* ... vlajka *i* je sejmuta

Pravidla:

- 1 Ten, kdo čeká na vyvěšení vlajky, ji snímá.
- 2 Vlajka nesmí být vyvěšena, dokud není jisté, že je sejmuta.

Procedury:

- $(\text{flag-set! } flags \ i)$... vyvěsí vlajku
- $(\text{flag-clear! } flags \ i)$... sejme vlajku
- $(\text{flag-set? } flags \ i)$... rozhodne, zda je vlajka vyvěšena

flags ... vektor logických hodnot (*vlajek*)

- $(\text{vref } flags \ i)$ je *Pravda* ... vlajka *i* je vyvěšena
- $(\text{vref } flags \ i)$ je *Nepravda* ... vlajka *i* je sejmuta

Pravidla:

- 1 Ten, kdo čeká na vyvěšení vlajky, ji snímá.
- 2 Vlajka nesmí být vyvěšena, dokud není jisté, že je sejmuta.

Procedury:

- $(\text{flag-set! } flags \ i)$... vyvěsí vlajku
- $(\text{flag-clear! } flags \ i)$... sejme vlajku
- $(\text{flag-set? } flags \ i)$... rozhodne, zda je vlajka vyvěšena
- $(\text{wait-and-clear! } flags \ i)$... čeká na vyvěšení vlajky a pak ji sejme:

```
(await (flag-set? flags i))  
(flag-clear! flags i)
```






Vlajky:

- `(flag-set? arrive i)` ... proces `i` dorazil k bariéře
- `(flag-set? continue i)` ... proces `i` může opustit bariéru

Vlajky:

- (flag-set? arrive i) ... proces i dorazil k bariéře
- (flag-set? continue i) ... proces i může opustit bariéru

let ((arrive (vect n nil)) (continue (vect n nil)))	
<i>pracovník</i> (i n)	<i>koordinátor</i>
loop <i>úkol pro i</i>	loop

Vlajky:

- (flag-set? arrive i) ... proces i dorazil k bariéře
- (flag-set? continue i) ... proces i může opustit bariéru

let ((arrive (vect n nil)) (continue (vect n nil)))	
<i>pracovník</i> (i n)	<i>koordinátor</i>
loop <i>úkol pro i</i> (flag-set! arrive i)	loop

Vlajky:

- (flag-set? arrive i) ... proces i dorazil k bariéře
- (flag-set? continue i) ... proces i může opustit bariéru

<code>let ((arrive (vect n nil)) (continue (vect n nil)))</code>	
<i>pracovník</i> (i n)	<i>koordinátor</i>
<code>loop</code> <code> úkol pro i</code> <code> (flag-set! arrive i)</code> <code> (wait-and-clear! continue i)</code>	<code>loop</code>

Vlajky:

- (flag-set? arrive i) ... proces i dorazil k bariéře
- (flag-set? continue i) ... proces i může opustit bariéru

<code>let ((arrive (vect n nil)) (continue (vect n nil)))</code>	
<i>pracovník</i> (i n)	<i>koordinátor</i>
<pre>loop úkol pro i (flag-set! arrive i) (wait-and-clear! continue i)</pre>	<pre>loop (dotimes (i n) (wait-and-clear! arrive i))</pre>

Vlajky:

- (flag-set? arrive i) ... proces i dorazil k bariéře
- (flag-set? continue i) ... proces i může opustit bariéru

let ((arrive (vect n nil)) (continue (vect n nil)))	
<i>pracovník</i> (i n)	<i>koordinátor</i>
loop <i>úkol pro i</i> (flag-set! arrive i) (wait-and-clear! continue i)	loop (dotimes (i n) (wait-and-clear! arrive i)) (dotimes (i n) (flag-set! continue i))

Vlajky:

- (flag-set? arrive i) ... proces i dorazil k bariéře
- (flag-set? continue i) ... proces i může opustit bariéru

let ((arrive (vect n nil)) (continue (vect n nil)))	
<i>pracovník</i> (i n)	<i>koordinátor</i>
loop <i>úkol pro i</i> (flag-set! arrive i) (wait-and-clear! continue i)	loop (dotimes (i n) (wait-and-clear! arrive i)) (dotimes (i n) (flag-set! continue i))

... nesymetrické



Bariéra se stromovou strukturou



Pracovníci jsou uspořádání do struktury binárního stromu.

Pracovníci jsou uspořádání do struktury binárního stromu.

- `(left i)` ... index levého následníka $(+ (* 2 i) 1)$
- `(right i)` ... index pravého následníka $(+ (* 2 i) 2)$

Pracovníci jsou uspořádání do struktury binárního stromu.

- `(left i)` ... index levého následníka $(+ (* 2 i) 1)$
- `(right i)` ... index pravého následníka $(+ (* 2 i) 2)$

list i

`(flag-set! arrive i)`

`(wait-and-clear! continue i)`

Pracovníci jsou uspořádání do struktury binárního stromu.

- `(left i) ...` index levého následníka `(+ (* 2 i) 1)`
- `(right i) ...` index pravého následníka `(+ (* 2 i) 2)`

list i

```
(flag-set! arrive i)
(wait-and-clear! continue i)
```

kořen i

```
(wait-and-clear! arrive (left i))
(wait-and-clear! arrive (right i))
(flag-set! continue (left i))
(flag-set! continue (right i))
```

Pracovníci jsou uspořádání do struktury binárního stromu.

- `(left i) ...` index levého následníka $(+ (* 2 i) 1)$
- `(right i) ...` index pravého následníka $(+ (* 2 i) 2)$

list i

```
(flag-set! arrive i)
(wait-and-clear! continue i)
```

kořen i

```
(wait-and-clear! arrive (left i))
(wait-and-clear! arrive (right i))
(flag-set! continue (left i))
(flag-set! continue (right i))
```

vnitřní uzel i

```
(wait-and-clear! arrive (left i))
(wait-and-clear! arrive (right i))
(flag-set! arrive i)
(wait-and-clear! continue i)
(flag-set! continue (left i))
(flag-set! continue (right i))
```



1 Paralelní datové algoritmy

2 Bariéra pomocí počítadla

3 Vlajky

4 Symetrické bariéry

5 Bariéra pomocí semaforů





- `(wait-and-set! flags i)` ... čeká na sejmutí vlajky a pak ji vyvěsí

- `(wait-and-set! flags i)` ... čeká na sejmutí vlajky a pak ji vyvěsí

Synchronizace procesu *i* s procesem *j*:

```
      proces i
      -----
      (wait-and-set! arrive i)
      (wait-and-clear! arrive j)
```

- `(wait-and-set! flags i)` ... čeká na sejmutí vlajky a pak ji vyvěsí

Synchronizace procesu *i* s procesem *j*:

```
      proces i
      -----
      (wait-and-set! arrive i)
      (wait-and-clear! arrive j)
```

- Bariéra pro *n* procesů je rozdělena do *k* fází.

- `(wait-and-set! flags i)` ... čeká na sejmutí vlajky a pak ji vyvěsí

Synchronizace procesu *i* s procesem *j*:

```
      proces i
      -----
      (wait-and-set! arrive i)
      (wait-and-clear! arrive j)
```

- Bariéra pro *n* procesů je rozdělena do *k* fází.
- V každé fázi se synchronizuje proces s nějakým procesem.

- `(wait-and-set! flags i)` ... čeká na sejmutí vlajky a pak ji vyvěsí

Synchronizace procesu *i* s procesem *j*:

```
      proces i
      -----
      (wait-and-set! arrive i)
      (wait-and-clear! arrive j)
```

- Bariéra pro *n* procesů je rozdělena do *k* fází.
- V každé fázi se synchronizuje proces s nějakým procesem.
- Každá fáze má vlastní vlajky: `(vect k (vect n nil))`

- `(wait-and-set! flags i)` ... čeká na sejmutí vlajky a pak ji vyvěsí

Synchronizace procesu *i* s procesem *j*:

```
      proces i
      -----
      (wait-and-set! arrive i)
      (wait-and-clear! arrive j)
```

- Bariéra pro *n* procesů je rozdělena do *k* fází.
- V každé fázi se synchronizuje proces s nějakým procesem.
- Každá fáze má vlastní vlajky: `(vect k (vect n nil))`
- Fáze číslujeme od nuly.





- počet fází synchronizace: k



- počet fází synchronizace: k
- počet procesů: $(= n \text{ (expt } 2 \text{ } k))$



- počet fází synchronizace: k
- počet procesů: $(= n \text{ (expt } 2 \text{ } k))$

Ve fázi f se proces i synchronizuje s procesem vzdáleným $(= d \text{ (expt } 2 \text{ } f))$.

- počet fází synchronizace: k
- počet procesů: $(= n \text{ (expt } 2 \text{ } k))$

Ve fázi f se proces i synchronizuje s procesem vzdáleným $(= d \text{ (expt } 2 \text{ } f))$.

Přesněji se ve fázi f proces i synchronizuje s procesem:

- $(+ i \ d)$, pokud $(\langle \text{mod } i \text{ (expt } 2 \text{ } (+ f \ 1))} \rangle) \neq d$,
- $(- i \ d)$, jinak.

- počet fází synchronizace: k
- počet procesů: $(= n \text{ (expt } 2 \text{ } k))$

Ve fázi f se proces i synchronizuje s procesem vzdáleným $(= d \text{ (expt } 2 \text{ } f))$.

Přesněji se ve fázi f proces i synchronizuje s procesem:

- $(+ i \text{ } d)$, pokud $(\text{mod } i \text{ (expt } 2 \text{ } (+ f \text{ } 1))) \text{ } d)$,
- $(- i \text{ } d)$, jinak.

Například:

proces	0	1	2	3	4	5	6	7
fáze 0	1	0	3	2	5	4	7	6
fáze 1	2	3	0	1	6	7	4	5
fáze 2	4	5	6	7	0	1	2	3





- počet procesů: n



- počet procesů: n
- počet fází synchronizace: $(= k \lceil \log_2 n \rceil)$



- počet procesů: n
- počet fází synchronizace: $(= k \lceil \log_2 n \rceil)$

Opět se ve fázi f proces synchronizuje s procesem vzdáleným $(= d \cdot 2^f)$.



- počet procesů: n
- počet fází synchronizace: $(= k \lceil \log_2 n \rceil)$

Opět se ve fázi f proces synchronizuje s procesem vzdáleným $(= d \cdot 2^f)$.

Proces i ve fázi f se synchronizuje s procesem $(\text{mod } (-i \cdot d) \cdot n)$.

- počet procesů: n
- počet fází synchronizace: $(= k \lceil \log_2 n \rceil)$

Opět se ve fázi f proces synchronizuje s procesem vzdáleným $(= d \cdot 2^f)$.

Proces i ve fázi f se synchronizuje s procesem $(\text{mod } (-i \cdot d) \cdot n)$.

Například:

proces	0	1	2	3	4	5
fáze 0	5	0	1	2	3	4
fáze 1	4	5	0	1	2	3
fáze 2	2	3	4	5	0	1



- 1 Paralelní datové algoritmy
- 2 Bariéra pomocí počítadla
- 3 Vlajky
- 4 Symetrické bariéry
- 5 Bariéra pomocí semaforů**

- arrive1, arrive2 ... kolikrát proces dorazil k bariéře
- depart1, depart2 ... kolikrát proces opustil bariéru

let ((arrive1 0) (depart1 0) (arrive2 0) (depart2 0))	
<i>1. pracovník</i>	<i>2. pracovník</i>
<pre>loop úkol pro 1. pracovníka {(= arrive1 depart1)} [(inc! arrive1)] {(= arrive1 (+ depart1 1))} [(inc! depart1)] {(= arrive1 depart1)}</pre>	<pre>loop úkol pro 2. pracovníka {(= arrive2 depart2)} [(inc! arrive2)] {(= arrive2 (+ depart2 1))} [(inc! depart2)] {(= arrive2 depart2)}</pre>

Podmínka: (and (<= depart1 arrive2) (<= depart2 arrive1))

let ((arrive1 0) (depart1 0) (arrive2 0) (depart2 0))	
<i>1. pracovník</i>	<i>2. pracovník</i>
<pre> loop úkol pro 1. pracovníka {(= arrive1 depart1)} [(inc! arrive1)] {(= arrive1 (+ depart1 1))} [(await (< depart1 arrive2)) (inc! depart1)] {(= arrive1 depart1)} </pre>	<pre> loop úkol pro 2. pracovníka {(= arrive2 depart2)} [(inc! arrive2)] {(= arrive2 (+ depart2 1))} [(await (< depart2 arrive1)) (inc! depart2)] {(= arrive2 depart2)} </pre>

Invariant: (and (<= depart1 arrive2) (<= depart2 arrive1))

- (= barrier1 (- arrive1 depart2))
- (= barrier2 (- arrive2 depart1))

<pre>let ((arrive1 0) (depart1 0) (arrive2 0) (depart2 0) (barrier1 0) (barrier2 0))</pre>	
<i>1. pracovník</i>	<i>2. pracovník</i>
<pre>loop úkol pro 1. pracovníka [(inc! arrive1) (inc! barrier1)] [(await (< depart1 arrive2)) (inc! depart1) (dec! barrier2)]</pre>	<pre>loop úkol pro 2. pracovníka [(inc! arrive2) (inc! barrier2)] [(await (< depart2 arrive1)) (inc! depart2) (dec! barrier1)]</pre>

Invarianty:

- (and (<= depart1 arrive2) (<= depart2 arrive1)),
- (<= 0 barrier1), (<= 0 barrier2)

Invarianty:

- (≤ 0 barrier1)
- (≤ 0 barrier2)

let ((barrier1 0) (barrier2 0))	
<i>1. pracovník</i>	<i>2. pracovník</i>
loop <i>úkol pro 1. pracovníka</i> [(inc! barrier1)] [(await (< 0 barrier2)) (dec! barrier2)]	loop <i>úkol pro 2. pracovníka</i> [(inc! barrier2)] [(await (< 0 barrier1)) (dec! barrier1)]

<code>let ((barrier1 (sem 0)) (barrier2 (sem 0)))</code>	
<i>1. pracovník</i>	<i>2. pracovník</i>
<code>loop</code> <i>úkol pro 1. pracovníka</i> <code>(v barrier1)</code> <code>(p barrier2)</code>	<code>loop</code> <i>úkol pro 2. pracovníka</i> <code>(v barrier2)</code> <code>(p barrier1)</code>