

1. Proszę pokazać przeplot operacji dwóch współbieżnych wątków, w wyniku którego współdzielona zmienna n osiągnie wartości:

(a) 2 (b) 1 (c) 0 (d) -1 (e) -2

wątek A	wątek B
shared n : Integer := 0	
local i : Integer	local j : Integer
$i := n$	$j := n$
$i := i + 1;$	$j := j - 1;$
$n := i;$	$n := j;$
$i := i + 1;$	$j := j - 1;$
$n := i;$	$n := j;$

2. Proszę pokazać taki przeplot operacji w poniższym fragmencie programu (przykład dla procesu p_i), który

(a) doprowadzi do naruszenia warunku wzajemnego wykluczania,
 (b) nie doprowadzi do naruszenia warunku wzajemnego wykluczania.

```

shared numer: Integer;

repeat
  numer := i;
until numer = i;
sekcja krytyczna;
  
```

3. Proszę ocenić poniższe algorytmy pod kątem poprawności rozwiązania problemu wzajemnego wykluczania dwóch procesów p_i oraz p_j (przykład p_i przy założeniu $i = 0$, $j = 1$), przyjmując wartości początkowe $num = i$, $z[0] = false$, $z[1] = false$.

a)	b)	c)
shared num : Integer;	shared z : array[0..1]	shared z : array[0..1]
while $num \neq i$ do	of Boolean;	of Boolean;
nic ;	$z[i] := true$;	while $z[j]$ do nic ;
sekcja krytyczna;	while $z[j]$ do nic ;	$z[i] := true$;
$num := j$;	sekcja krytyczna	sekcja krytyczna
reszta;	$z[i] := false$;	$z[i] := false$;
	reszta	reszta

4. Proszę wykazać, że przedstawiony poniżej algorytm wzajemnego wykluczania dwóch procesów p_i i p_j (przykład dla procesu p_i) jest niepoprawny.

```

shared znacznik: array [0..1] of Boolean;
shared numer: Integer;

numer := j;
znacznik[i] := true;
while znacznik[j] and numer  $\neq i$  do
   $nic$ ;
sekcja krytyczna;
znacznik[i] := false;
reszta;
  
```

5. Proszę przedstawić taki przeplot operacji w poniższej modyfikacji algorytmu piekarni, powstałej przez usunięcie tablicy *wybieranie* i wszystkich operacji na niej, który wykaże naruszenie poprawności rozwiązania problemu wzajemnego wykluczania.

```

shared wybieranie: array [0..n-1] of Boolean;
shared numer: array [0..n-1] of Integer;

local k: Integer;

wybieranie[i] := true;
numer[i] := max(numer[0], numer[1], ...) + 1;
wybieranie[i] := false;
for k := 0 to n-1 do begin
    if k ≠ i then begin
        while wybieranie[k] do nic;
        while numer[k] ≠ 0 and
            (numer[k], k) < (numer[i], i) do
            nic;
        end;
    end;
end;
sekcja krytycznai;
numer[i] := 0;
resztai;

```

6. Proszę dokonać analizy poprawności rozwiązania problemu wzajemnego wykluczania w poniższej modyfikacji algorytmu piekarni, powstałej poprzez usunięcie identyfikatorów procesów, jako mniej znaczącej składowej przy porównaniu numerów, nadanych w wejściu.

```

shared wybieranie: array [0..n-1] of Boolean;
shared numer: array [0..n-1] of Integer;

local k: Integer;

wybieranie[i] := true;
numer[i] := max(numer[0], numer[1], ...) + 1;
wybieranie[i] := false;
for k := 0 to n-1 do begin
    if k ≠ i then begin
        while wybieranie[k] do nic;
        while numer[k] ≠ 0 and
            (numer[k], k) < (numer[i], i) do
            nic;
        end;
    end;
end;
sekcja krytycznai;
numer[i] := 0;
resztai;

```

7. Proszę wykazać, że w algorytmie piekarni numery przydzielane procesom w przejściu przez drzwi mogą rosnąć w nieskończoność. Proszę wskazać taki przypadek, w którym numeracja ponownie zaczyna się od 1.

8. Proszę wykazać, że niepodzielność operacji *test&set* jest warunkiem koniecznym poprawności przedstawionego poniżej algorytmu wzajemnego wykluczania.

```
shared zamek: Boolean;

while test&set(zamek) do
    nic;
sekcja krytyczna;
zamek := false;
reszta;
```

9. Proszę wykazać, że niepodzielność operacji *exchange* jest warunkiem koniecznym poprawności przedstawionego poniżej algorytmu wzajemnego wykluczania.

```
shared zamek: Boolean;
local klucz: Boolean;

klucz =: true;
repeat exchange(zamek, klucz);
until klucz = false;
sekcja krytyczna;
zamek := false;
reszta;
```

10. Proszę opracować rozwiązanie problemu wzajemnego wykluczania z użyciem operacji *test&set* (ewentualnie dodatkowych zmiennych współdzielonych), gwarantujące ograniczone czekanie.
11. Proszę opracować rozwiązanie problemu wzajemnego wykluczania z użyciem operacji *exchange* (ewentualnie dodatkowych zmiennych współdzielonych), gwarantujące ograniczone czekanie.