

1. Proszę przedstawić implementację semafora uogólnionego na poziomie systemu operacyjnego, z preferencją dla:
 - (a) przepustowości,
 - (b) sprawiedliwości.
2. Poniżej przedstawiony został program dwóch wątków procesu. Proszę wykazać, że w współbieżnym przetwarzaniu tych wątków może dość do zakleszczenia.

```

pthread_mutex_t m1 = PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
pthread_mutex_t m2 = PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
pthread_cond_t c1 = PTHREAD_COND_INITIALIZER;
pthread_cond_t c2 = PTHREAD_COND_INITIALIZER;
pthread_mutex_lock(&m1);      pthread_mutex_lock(&m2);
pthread_cond_signal(&c1);     pthread_cond_wait(&c1, &m2);
pthread_mutex_unlock(&m1);   pthread_mutex_unlock(&m2);
pthread_mutex_lock(&m2);     pthread_mutex_lock(&m1);
pthread_cond_wait(&c2, &m2); pthread_cond_signal(&c2);
pthread_mutex_unlock(&m2);   pthread_mutex_unlock(&m1);

```

3. Proszę wykazać, że użycie zamków w synchronizacji wątków z użyciem zmiennych warunkowych (schemat 1 lub 2) jest warunkiem koniecznym poprawności realizacji przetwarzania.
4. Proszę przedstawić implementację semafora
 - (a) binarnego,
 - (b) ogólnego,
 - (c) uogólnionego,
 - (d) dwustronnie ograniczonego,
 za pomocą zamków i zmiennych warunkowych.
5. Proszę przedstawić rozwiązanie problemu
 - (a) czytelników i pisarzy,
 - (b) pięciu filozofów,
 - (c) śpiących fryzjerów,
 za pomocą zamków i zmiennych warunkowych.
6. Proszę przedstawić rozwiązanie problemu czytelników i pisarzy preferujące pisarzy w dostępie do czytelnia.
7. Proszę wykazać, że w przedstawionym poniżej rozwiązaniu problemu pięciu filozofów może dość do zakleszczenia.

```

shared widelec: array[0..4] of Binary_Semaphore := true;

while ... do begin
  myślenie;
  P(widelec[i]);
  P(widelec[(i+1) mod 5]);
  jedzenie;
  V(widelec[i]);
  V(widelec[(i+1) mod 5]);
end;

```

8. Proszę wykazać, że w poniższym rozwiązaniu problemu producenta i konsumenta może dojść do zakleszczenia.

```

const n: Integer := rozmiar bufora;
shared buf: array [0..n-1] of ElemT;
shared wolne: Semaphore := n;
shared zajęte: Semaphore := 0;
shared mutex: Binary_Semaphore := 1;

```

Producent

```

local i: Integer := 0;
local elem: ElemT;
while ... do begin
    produkuj(elem);
    P(mutex);
    P(wolne);
    buf[i] := elem;
    i := (i+1) mod n;
    V(zajęte);
    V(mutex);
end;

```

Konsument

```

local i: Integer := 0;
local elem: ElemT;
while ... do begin
    P(mutex);
    P(zajęte);
    elem := buf[i];
    i := (i+1) mod n;
    V(wolne);
    V(mutex);
    konsumuj(elem);
end;

```

9. Proszę przedstawić rozwiązanie problemu ograniczonego buforowania za pomocą semaforów, uwzględniając możliwość współbieżnego działania kilku producentów i kilku konsumentów.
10. Proszę przedstawić definicję monitora do synchronizacji czytelników i pisarzy wg. schematu przedstawionego w module wykładowym.
11. Proszę wykazać niepoprawność rozwiązania problemu śpiących fryzjerów, zaprezentowaną w module wykładowym, jeśli program klienta wygląda następująco:

```

while ... do begin
    P(mutex);
    if l_czek < p then begin
        l_czek := l_czek + 1;
        V(klient);
        P(fryzjer);
        V(mutex);
        strzyżenie;
    end
    else V(mutex);
end;

```

12. Proszę wykazać niepoprawność rozwiązania problemu śpiących fryzjerów, zaprezentowaną w module wykładowym, jeśli program klienta wygląda następująco:

```
while ... do begin  
  P(klient);  
  P(fotel);  
  P(mutex);  
  l_czek := l_czek - 1;  
  V(fryzjer);  
  V(mutex);  
  strzyżenie;  
  V(fotel);  
end;
```
