Procesų sąveika

Procesų sąveikos tipai

- procesai nepriklausomi,
- procesai varžosi tarpusavyje,
- procesai bendradarbiauja tarpusavyje.

Procesai nepriklausomi

- LP kalboje tik priemonės procesams kurti, vykdyti ir baigti.
- Priemonės procesų sąveikai valdyti nereikalingos.
- Variantas retai pasitaikantis.

Procesai varžosi tarpusavyje

- LP kalboje priemonės procesams kurti, vykdyti ir baigti.
- LP kalboje priemonės procesų prioritetams nustatyti.
- Variantas, būdingas sistemoms, kuriose procesai sprendžia nepriklausomus uždavinius.

Procesai bendradarbiauja tarpusavyje

- LP kalboje priemonės procesams kurti, vykdyti ir baigti.
- LP kalboje priemonės procesų sąveikai valdyti.
- Variantas, būdingas programoms, kuriose procesai sprendžia bendrą uždavinį.

Reikalingos programavimo kalbos priemonės

- kurti ir vykdyti lygiagrečiuosius procesus,
- keistis informacija tarp procesų,
- sinchronizuoti procesų darbą.

Lygiagrečiųjų procesų kūrimas ir vykdymas

- Kiekvieno proceso programos kodas kitoks.
- Visų procesų programų kodai sutampa.

Informacijos perdavimas tarp lygiagrečiųjų procesų

- Procesai keičiasi informacija per bendrus kintamuosius.
- Procesai keičiasi informacija siųsdami pranešimus (žinutes).

Lygiagrečiųjų procesų sinchronizavimas

- Procesai laukia, kartodami kokius nors veiksmus.
- Procesai laukia, neatlikdami jokių veiksmų (yra blokuojami).

Ar nuoseklaus programavimo kalbos priemonėmis galima:

- kurti ir vykdyti lygiagrečiuosius procesus?
- keistis informacija tarp procesų?
- sinchronizuoti procesų darbą?

Bendrųjų kintamųjų naudojimo problemos

- Kokia bus bendrojo kintamojo reikšmė, jei du procesai vienu metu keičia jo reikšmę?
- Vienas procesas rašo į kintamąjį, kitas naudoja (skaito).
 Kokią reikšmę perskaitys?

Bendras kintamasis-1. Programa

```
class Gija extends Thread {
 void run() {
   for (int i=0; i<DekSodas.n; i++)</pre>
     { int k=DekSodas.c; k++; DekSodas.c=k; }
class DekSodas {
 int c = 0; int n = 10;
 void main(String[] args) {
   Gija q1 = new Gija();
   Gija q2 = new Gija();
   g1.start(); g2.start();
   System.out.println(c);
```

Bendras kintamasis-1. Rezultatas

- **15**?
- **2**0?
- **10?**

Kokia turi būti tikroji reikšmė?

Bendras kintamasis-2. Programa

```
// thread
                          // thread
class Siuntėjas {
                         | class Gavėjas {
 int m;
                           int d;
 void run() { ...
                   | void run() { ...
   m = 10; //Formuoti(m); | d = BK2.v; ...
   BK2.v = m; ...
                       | Naudoti(d); ...
class BK2 {
 int v = 0;
 void main() {
   Siuntėjas s = new Siuntėjas();
   Gavėjas q = new Gavėjas();
   s.start(); g.start();
```

Bendras kintamasis-2. Rezultatas

Kokia tikroji d reikšmė?

- 0?
- 4 10?
- kita?

Tarpusavio išskyrimas. Prielaidos

- "vienalaikiai" skaitymo veiksmai netrukdo vienas kitam;
- jei P ir Q vienu metu rašo į kintamąjį, tai rezultatas kuri nors iš rašomų reikšmių (bet ne jų junginys);
- jei P rašo, o Q skaito, tai Q mato arba seną, arba naują reikšmę (bet ne jų junginį).

Kritinės sekcijos apsauga

```
class P extends Thread {
 void run() {
   while (true) {
     NKS1;
     veiksmai prieš KS;
     KS;
     veiksmai už KS;
     NKS2;
```



KS apsauga. 1 variantas

```
Thread P1: run {
  while (true) {
    NKS1;
    while (n==2) {}
    KS;
    n = 2;
    NKS2;
  }
}

  Thread P2: run {
    while (true) {
        NKS1;
        while (n==1) {}
        KS;
        n = 1;
        NKS2;
    }
}
```

Ar šis algoritmas teisingas?

KS apsauga. 2 variantas

```
Thread P2: run {
Thread P1: run {
 while (true) {
                             while (true) {
   NKS1:
                               NKS1:
   while (flag2) {}
                              while (flag1) {}
   flaq1 = true;
                            flag2 = true;
   KS;
                               KS;
   flag1 = false;
                             flag2 = false;
   NKS2;
                               NKS2;
```

Ar šis algoritmas teisingas?

KS apsauga. 3 variantas

```
Thread P2: run {
Thread P1: run {
 while (true) {
                             while (true) {
   NKS1:
                               NKS1:
   flag1 = true;
                               flag2 = true;
   while (flag2) {}
                              while (flag1) {}
   KS;
                               KS;
   flag1 = false;
                            flag2 = false;
   NKS2;
                               NKS2;
```

Ar šis algoritmas teisingas?

Trys variantai. Išvados

- Jei vienas procesas yra NKS, o kitas nori įeiti į KS, reikia leisti jam tai daryti.
- Jei du procesai varžosi dėl perėjimo į KS, sprendimas, kuriam procesui leisti tai daryti, negali būti atidėtas neapibrėžtam laikui.

KS apsauga. Peterson'o algoritmas

```
Thread P1: run { | Thread P2: run {
 while (true) {
                           while (true) {
   NKS1;
                             NKS1;
   flaq1 = true;
                             flag2 = true;
   n = 2:
                             n = 1:
   while (flag2\&\&n==2) | while (flag1\&\&n==1)
    { }
                             { }
   KS;
                             KS;
   flag1 = false;
                             flag2 = false;
   NKS2;
                             NKS2;
```

KS apsauga. Bakery (parduotuvės) algoritmas (a)

```
// procesu skaičius
int n;
  // rodo, kuris procesas ima bilieta
boolean choosing [n];
  // procesu bilietu nr. (prad. reikšmės = 0)
int ticket [n];
```

ticket[k] = 0;

KS apsauga. Bakery (parduotuvės) algoritmas (b)

```
// Thread Pk: prieš KS:
choosing[k] = true;  // bilieto pasirinkimas
ticket[k] = maxValue(ticket) + 1;
choosing[k] = false;
for (int i=0; i<n; i++) {// laukti lyginant savo
  if (i == k) continue; // bilieta su kt.proc.bil.
  while (choosing [i]);
  while (ticket[i]!=0 && ticket[i]<ticket[k]);
  if (ticket[i] == ticket[k] && i<k)
   while (ticket[i] != 0);
  // už KS:
```

Sąlyginė sinchronizacija

```
// thread
                          // thread
class Siuntėjas {
                          class Gavėjas {
 int m;
                            int d;
 void run() {
                           void run() {
   Formuoti(m);
                              while (!BK2.t);
   while (BK2.t);
                              d=BK2.v;
   BK2.v=m;
                              BK2.t=false;
   BK2.t=true;
                              Naudoti(d);
class BK2 {
 int v; boolean t = false;
 void main() {
   . . .
```

Klausimai pakartojimui

- Kas būdinga operacinių sistemų procesams?
- Kas būdinga procesams, veikiantiems toje pačioje vartotojo programoje?
- Ko reikia programavimo kalboje, kad galėtume kurti lygiagrečias programas?
- Du procesai tuo pačiu metu keičia kintamojo reikšmę. Koks bus rezultatas?
- Nusakykite Bakery kritinių sekcijų apsaugos algoritmo esmę.
- Ar nuoseklaus programavimo konstrukcijos yra geros kritinių sekcijų apsaugos priemonės?
- Ar nuoseklaus programavimo konstrukcijos yra geros salyginio sinchronizavimo priemonės?