CppTss Izvršilac

UDŽBENIK, POGLAVLJE 7, STRANICE 110-146

Delovi CppTss izvršioca

- Deo CppTss-a koji ima ulogu jezgra operativnog sistema se naziva izvršilac.
- •Funkcionalna sličnost CppTss izvršioca sa operativnim sistemom ima za posledicu sličnost njihovih izvedbi.
- •Struktura CppTss izvršioca se može predstaviti pomoću istih slojeva kao i struktura operativnog sistema.
- •Ključna razlika je da CppTss izvršilac ne sadrži modul za rukovanje datotekama, jer CppTss ne podržava pojam datoteke.

Delovi CppTss izvršioca

sistemske niti	thread_wake_up_deamon() thread_destroyer_deamon() thread_zero() klasa Delta
modul za rukovanje procesima	klasa thread klasa Thread_image
modul za rukovanje datotekama	-
modul za rukovanje random memorijom	klasa Memory_fragment
modul za rukovanje kontrolerima	klasa Timer_driver klasa Exception_driver klasa Driver
modul za rukovanje procesorom	klasa condition_variable klasa unique_lock klasa mutex klasa Kernel klasa Atomic_region klasa Ready_list klasa Descriptor klasa Permit klasa List_link klasa Failure

Klasa Failure

```
enum Failure_codes { MEMORY_SHORTAGE, NOTIFY_OUTSIDE_EXCLUSIVE_REGION };
class Failure {
        protected:
                const char* f name;
                 Failure codes f code;
public:
        Failure (const char* fname, const Failure codes fcode)
                 : f name(fname), f code(fcode) {};
        inline const char* name() const { return f name; };
        inline Failure codes code() const { return f code; };
};
Failure failure memory shortage ("MEMORY SHORTAGE!", MEMORY SHORTAGE);
Failure failure notify outside exclusive region (
        "NOTIFY OUTSIDE EXCLUSIVE REGION!",
        NOTIFY OUTSIDE EXCLUSIVE REGION
);
```

Klasa List link

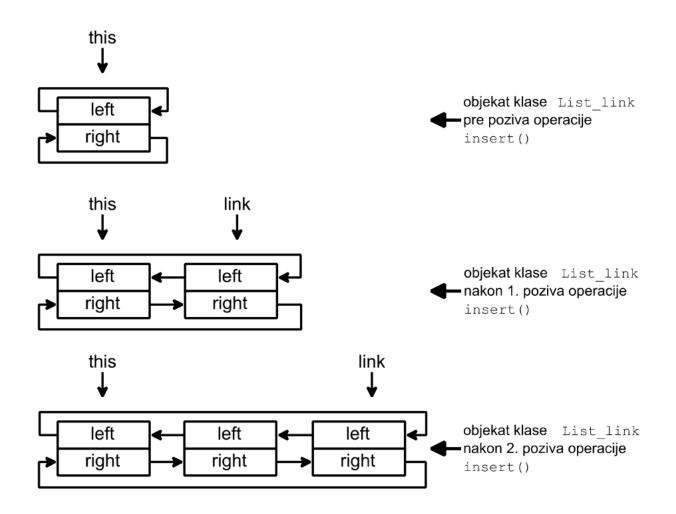
```
class List link {
         List link* left;
         List link* right;
         List link(const List link&);
         List link& operator=(const List link&);
public:
         List link() { right = this; left = this; };
         List link* left get() const { return left; };
         List link* right get() const { return right; };
         void insert(List link* const link);
         List link* extract();
         bool empty() const { return (this == right); };
         bool not empty() const { return !empty(); };
};
void List link::insert(List link* const link)
         link->left = left;
         link->right = this;
         left->right = link;
         left = link;
```

Klasa List link

```
List_link* List_link::extract()
{
    List_link* p = right;
    right->right->left = this;
    right = right->right;
    return p;
}
```

Klasa List_link

- Klasa List_link omogućuje obrazovanje dvosmerne cirkularne liste.
- Nju predstavlja objekat ove klase, koji tada istovremeno služi kao njen početak i kraj.
- Takođe se podrazumeva da se oni uvezuju na njen kraj i da se izvezuju sa njenog početka.
- Dvosmerna cirkularna lista se obrazuje pomoću polja left i right.
- Operacije klase List_link omogućuju preuzimanje vrednosti ovih polja: left_get(), right_get()
- -uvezivanje novog elementa na kraj liste insert()
- -izvezivanje elementa sa početka liste extract()
- -proveru da li u listi ima uvezanih elemenata not empty ()
- -proveru da li je lista prazna empty ()



Klasa List_link

```
class Permit {
         bool free;
         Permit* previous;
         List link admission list;
         List link fulfilled list;
public:
         Permit() { free = true; previous = 0; };
         inline bool not free() const { return(free == false); };
         inline void take() { free = false; };
         inline void release() { free = true; };
         inline void admission insert(List link* link)
                   { admission list.insert(link); };
         inline void fulfilled insert(List link* link)
                   { fulfilled list.insert(link); };
         inline List link* admission extract()
                   { return admission list.extract(); };
         inline List link* fulfilled extract()
                   { return fulfilled list.extract(); };
         inline bool admission not empty()
                   { return admission list.not empty(); };
         inline bool fulfilled not empty()
                   { return fulfilled list.not empty(); };
         friend class Descriptor;
};
```

- •Klasa **Permit** opisuje rukovanje propusnicama. Polje **free** klase **Permit** čuva stanje propusnice.
- •Lista (polje **previous**) je vezana za nit koja je dobila pomenute propusnice. Propusnice se uvezuju u ovu listu **u redosledu** u kome ih je nit dobila, a izvezuju iz nje **u obrnutom redosledu**, jer se u obrnutom redosledu propusnice vraćaju.
- •Oko polja admission_list klase Permit se obrazuje lista deskriptora niti koje čekaju na propusnicu da bi ušle u isključivi region, a oko njenog polja fulfiled_list se obrazuje lista deskriptora niti koje čekaju na propusnicu nakon ispunjenja uslova.

```
•Operacije klase Permit:
-not_free() - da li je propusnica zauzeta
-take() - zauzimanje propusnice
-release() - oslobadjanje propusnice
-admission_insert(), admission_extract(), admission_not_empty(),
fullfilled_insert(), fulfilled_extract(), fulfilled_not_empty() - za rukovanje
listama deskriptora niti
```

- •Pozivi operacija not_free() i take() moraju biti u istom atomskom regionu, inače se može desiti da više niti jedna za drugom, proverom ustanovi da je ista propusnica slobodna i da zatim, jedna za drugom, zauzme istu propusnicu.
- •Pozivi operacija za rukovanje listama deskriptora moraju biti u atomskom regionu.

```
typedef int Stack item;
class Descriptor: private List link {//nasledjuje se klasa List link
        //da bi bilo moguce deskriptore niti uvezivati u liste
        protected:
                Stack item* stack top; //pokazivac na vrh steka niti
                int priority; //prioritet niti
                Permit* last; //adresa poslednje dobijene propusnice
                unsigned tag; //privezak deskriptora niti
        public:
                Descriptor();
                inline unsigned tag get() const { return tag; };
                inline void tag set(unsigned t) { tag = t; };
                inline void link permit (Permit* const permit); //uvezivanje
 //propusnice u listu propusnica prilikom ulaska niti u kriticnu sekciju
                inline Permit* ulink permit();//izvezivanje propusnice iz
//liste propusnica niti prilikom njenog izlazka iz kriticne sekcije
                friend class Ready list;
                friend class Kernel;
                friend class thread:
};
```

```
Descriptor::Descriptor()
        stack top = 0;
        priority = 0;
        last = 0;
        tag = 0;
void Descriptor::link_permit(Permit* const permit)
        permit->previous = last;
        last = permit;
Permit* Descriptor::ulink permit()
        Permit* permit = last;
        last = permit->previous;
        return permit;
```

- •Klasa **Descriptor** određuje deskriptor niti.
- •Ona nasleđuje klasu List_link, da bi bilo moguće deskriptore niti uvezivati u liste.
- Polje stack_top klase Descriptor sadrži pokazivač (adresu) vrha steka niti.
- •Prioritet niti je sadržan u polju priority ove klase.
- •Polje last klase Descriptor sadrži adresu poslednje dobijene propusnice.
- Polje tag ove klase je namenjeno za smeštanje priveska deskriptora niti.

•Klasa Descriptor nudi operacije za pristup nekim od njenih polja: tag_get(), tag_set(), kao i operacije za uvezivanje propusnice u listu propusnica niti prilikom njenog ulaska u kritični region: link_permit(), odnosno za izvezivanje propusnice iz liste propusnica niti prilikom njenog izlaska iz kritičnog regiona: ulink_permit().

```
const unsigned PRIORITY NUMBER = 32;
enum Priority {TERMINAL = -1,
                 ZERO = 0,
                 PR01, PR02, PR03, PR04, PR05, PR06, PR07, PR08, PR09, PR10,
                PR11, PR12, PR13, PR14, PR15, PR16, PR17, PR18, PR19, PR20,
                PR21, PR22, PR23, PR24, PR25, PR26, PR27, PR28, PR29, PR30,
                 SYSTEM = 31;
class Ready list {
        unsigned priority bits;
        List link ready[PRIORITY NUMBER];
        Ready list(const Ready list&);
        Ready list& operator=(const Ready list&);
public:
        Ready list() : priority bits(0) {};
        int highest() const;
        void insert(Descriptor* d);
        Descriptor* extract();
        bool higher than(Descriptor* d) const;
};
```

```
int Ready_list::highest() const
{
    int n = 0;
    if(priority_bits != 0)
        n = ad__get_index_of_most_significant_set_bit(priority_bits);
    return n;
}

void Ready_list::insert(Descriptor* d)
{
    if(d->priority != TERMINAL) {
        priority_bits = ad__set_bit(priority_bits, d->priority);
        ready[d->priority].insert(d);
    }
}
```

- •Klasa Ready list omogućuje rukovanje spremnim nitima.
- •Primer takvog rukovanja je brzo pronalaženje **najprioritetnije** niti među **spremnim** nitima, što je osnov za ispunjenje zahteva da je uvek aktivna najprioritetnija nit.
- •Radi toga, svakom od **prioriteta** niti se dodeljuje **posebna** lista spremnih niti i podrazumeva se da se deskriptor spremne niti uvek **uvezuje na kraj** liste spremnih niti koja odgovara prioritetu dotične niti.
- •Takođe se podrazumeva da se deskriptor spremne niti uvek **izvezuje sa početka** odabrane liste spremnih niti.
- •Na ovaj način spremne niti istog prioriteta se uvek aktiviraju u redosledu u kome su postajale spremne.

- •Sve liste spremnih niti zajedno formiraju multi-listu (Ready::ready).
- Rukovanje ovom multi-listom obuhvata:
- -Dobijanje prioriteta najprioritetnije neprazne liste spremnih niti: Ready::highest()
- -Uvezivanje deskriptora niti na kraj odgovarajuće liste spremnih niti: Ready::insert()
- -izvezivanje deskriptora niti sa početka **najprioritetnije neprazne** liste spremnih niti: Ready::extract()
- -poređenje prioriteta **najprioritetnije neprazne** liste spremnih niti sa prioritetom zadane niti: Ready::higher_than()

- •Pošto je multi-lista niz listi spremnih niti, deskriptor spremne niti se uvezuje **na kraj** liste spremnih niti koju direktno **indeksira prioritet** ove **niti**.
- •Međutim, za operaciju izvezivanja deskriptora iz najprioritetnije neprazne liste spremnih niti, potrebno je prvo pronaći **najprioritetniju nepraznu listu** spremnih niti.
- •Brzo pronalaženje najprioritetnije neprazne liste spremnih niti se ostvaruje tako da se svaka lista spremnih niti reprezentuje **jednim bitom** koji sadrži 1 ako je lista neprazna, a 0 ako je lista prazna.

- •Ove bite sadrži **Ready::priority_bits**, tako da se na značajnijim pozicijama nalaze biti prioritetnijih listi spremnih niti.
- •Na najmanje značajnoj poziciji je bit nulte liste spremnih niti, sa prioritetom 0.
- •U njoj se nalazi posebna **nulta nit**, sa prioritetom 0.
- Ona angažuje procesor kada nema drugih spremnih niti.
- •Kada je nulta nit u stanju "spremna", tada je njen deskriptor uvezan u nultu listu spremnih niti. Nulta nit može biti još samo u stanju "aktivna".
- Ona u to stanje prelazi kada ne postoji neka druga nit koja može da zaposli procesor.

- •Najniži prioritet spremnih niti 0 (ZERO) je rezervisan za **nultu nit**, a najviši prioritet spremnih niti 31 (SYSTEM) je rezervisan za **sistemske niti**.
- •Između se nalaze prioriteti korisničkih niti (PR01, PR02, ..., PR30).
- •Za uništavane niti, koje čekaju da budu uništene i koje više ne mogu biti spremne (a ni aktivne), uveden je poseban zavšni prioritet -1 (TERMINAL) koji omogućuje njihovo posebno tretiranje u okviru operacije Ready::insert().

Klasa Atomic_region

```
class Atomic region {
        bool flags;
        Atomic region(const Atomic region&);
        Atomic region& operator=(const Atomic region&);
public:
        Atomic region();
        ~Atomic region();
};
Atomic region::Atomic region()
        flags = ad disable interrupts();
Atomic region::~Atomic region()
        ad restore interrupts(flags);
```

- •Klasa **Kernel** omogućuje rukovanje procesorom. Rukovanje procesorom se svodi na preključivanje procesora sa jedne niti na drugu.
- •Za preključivanje je neophodno imati adresu deskriptora aktivne niti sa koje se procesor preključuje (active), adresu deskriptora niti na koju se procesor preključuje (pretender), kao i adresu deskriptora niti sa koje se procesor preključio (former).
- •Operaciju preključivanja poziva privatna operacija **switch_to()**, koja postavlja pokazivač deskriptora aktivne niti **active** i pokazivač deskriptora niti sa koje se procesor preključio **former**.

- •Preključivanje je nužno vezano za **raspoređivanje** (**scheduling**), odnosno za izbor niti na koju se procesor preključuje.
- •Ciljevi raspoređivanja kod CppTss izvršioca su da uvek bude aktivna najprioritetnija spremna nit i da se ravnomerno deli vreme procesora između spremnih niti istog prioriteta. Do raspoređivanja dolazi:
- -kada se pojavi spremna nit sa višim prioritetom od aktivne niti (schedule())
- -na kraju kvantuma (periodic_schedule())

- •Klasa **Kernel** nasleđuje klasu **Deskriptor** da bi jedini objekat klase Kernel reprezentovao deskriptor **main()** niti.
- •Konstruktor ove klase proglašava aktivnom main () nit. Pošto main () nit koristi stek konkurentnog programa kao svoj stek, za nju nije potrebno zauzeti stek.
- •U nadležnosti klase **Kernel** nije samo preključivanje, nego i podrška **viših slojeva** iz hijerarhijske strukture CppTss izvršioca.

```
-Funkcije:
-make_ready() - omogućava aktivnost niti
-expect() - omogućuje očekivanje dešavanja događaja
-signal() - omogućuje objavu dešavanja događaja
-exclusive_in() - za ulazak u isključivi region
-exclusive_out() - za izlazak iz isključivog regiona
-wait() - očekivanje ispunjenja uslova
-notify_one() - objava ispunjenja uslova
```

•U operacijama deljene promenljive kernel se koriste **atomski regioni** radi zaštite njene konzistentnosti, kao i konzistentnosti argumenata iz poziva ovih operacija.

```
class Kernel : public Descriptor {
         Descriptor* active;
         Descriptor* pretender;
         Descriptor* former;
         Kernel(const Kernel&);
         Kernel& operator=(const Kernel&);
         inline void switch to (Descriptor* const d);
         inline void schedule();
         inline void periodic schedule();
public:
         Kernel() : active(0), pretender(0), former(0)
                   { priority = PR15; active = this; };
         inline void make ready(Descriptor* const d);
         inline void expect(List link* const waiting list);
         inline void signal(List link* const waiting list);
         inline void exclusive in (Permit* const permit);
         inline void wait (const unsigned t,
                                                  List link* const waiting list);
         inline void notify_one(List_link* const waiting list);
         inline void exclusive out();
         inline Descriptor* active get() const { return active; };
         friend void yield();
         friend class Timer driver;
} ;
```

```
void Kernel::switch to(Descriptor* const d)
        former = active;
        active = d;
        ad stack swap(&(former->stack top), active->stack top);
void Kernel::schedule()
        if(ready.higher than(active)) {
                 ready.insert(active);
                 pretender = ready.extract();
                 switch to (pretender);
void Kernel::periodic schedule()
        ready.insert(active);
        pretender = ready.extract();
        if(active != pretender)
                 switch to (pretender);
```

```
void Kernel::make ready(Descriptor* const d)
        Atomic region ar;
        ready.insert(d);
void Kernel::expect(List link* const waiting list)
        waiting list->insert(active);
        pretender = ready.extract();
        switch to(pretender);
void Kernel::signal(List link* const waiting list)
        if(waiting list->not empty()) {
                pretender = (Descriptor*) waiting list->extract();
                 ready.insert(pretender);
                 schedule();
```

```
void Kernel::wait(const unsigned t,
                                     List link* const waiting list)
        Atomic region ar;
        Permit* permit = active->ulink permit();
        active - > tag = t;
        if(permit->fulfilled not empty()) {
                 pretender =
                          (Descriptor*)permit->fulfilled extract();
                 pretender->link permit(permit);
                 ready.insert(pretender);
        } else if(permit->admission not empty()) {
                 pretender =
                          (Descriptor*) permit->admission extract();
                 pretender->link permit(permit);
                 ready.insert(pretender);
        } else
                 permit->release();
        waiting list->insert(active);
        pretender = ready.extract();
        switch to (pretender);
```

```
void Kernel::exclusive out()
        Atomic region ar;
        Permit* permit = active->ulink permit();
        if(permit->fulfilled not empty()) {
                 pretender = (Descriptor*)permit->fulfilled extract();
                 pretender->link permit(permit);
                 ready.insert(pretender);
        } else if(permit->admission not empty()) {
                 pretender = (Descriptor*)permit->admission extract();
                 pretender->link permit(permit);
                 ready.insert(pretender);
        } else
                 permit->release();
        schedule();
static Kernel kernel;
void yield()
        Atomic region set up;
        kernel.periodic schedule();
```

Klasa mutex

```
class mutex : private Permit {
        mutex(const mutex&);
        mutex& operator=(const mutex&);
public:
        mutex() {};
        void lock();
        void unlock();
};
void mutex::lock()
        kernel.exclusive_in(this);
void mutex::unlock()
        kernel.exclusive_out();
```

Klasa unique_lock

```
template<class MUTEX> class unique lock {
        unique lock(const unique lock&);
        unique lock& operator=(const unique lock&);
public:
        unique lock(MUTEX& mx);
        ~unique lock();
};
template<class MUTEX>
unique lock<MUTEX>::unique lock(MUTEX& mx)
        kernel.exclusive in((Permit*)&mx);
template<class MUTEX>
unique lock<MUTEX>::~unique lock()
        kernel.exclusive out();
```

Klasa condition variable

```
class condition variable {
        List link list head;
        List link* position;
public:
        condition variable() { position = &list head; };
        void wait(unique lock<mutex>& lock, unsigned t = 0);
        void notify one();
        bool first(unsigned* t = 0);
        bool last();
        bool next(unsigned* t = 0);
        bool attach tag(unsigned t);
};
void condition variable::wait(unique lock<mutex>& lock, unsigned t)
        kernel.wait(t, position);
        position = &list head;
```

Klasa condition_variable

```
void condition variable::notify one()
        kernel.notify one(&list head);
        position = &list head;
bool condition variable::first(unsigned* t)
        bool r = false;
        if(list head.not empty()) {
                position = list head.right get();
                 if(t != 0)
                         *t = ((Descriptor*) position) ->tag get();
                 r = true;
        return(r);
```

Klasa condition_variable

```
bool condition variable::last()
        bool r = false;
        if(list head.not empty()) {
                position = &list_head;
                 r = true;
        return(r);
bool condition variable::next(unsigned* t)
        bool r = false;
        if(position != &list head) {
                 position = position->right get();
                 if(position != &list head) {
                         if(t != 0)
                                  *t = ((Descriptor*) position) ->tag get();
                         r = true;
        return(r);
```

Klasa condition_variable

Klasa Driver

- •Klasa **Driver** omogućuje smeštanje adrese obrađivača prekida u tabelu prekida: **Driver::start interrupt handling()**.
- •Pored toga, ova klasa uvodi definiciju klase **Event** koja omogućuje zaustavljanje aktivnosti niti do dešavanja događaja i objavu dešavanja događaja.

Klasa Driver

```
class Driver {
        protected:
                 void start interrupt handling (Vector numbers vector number,
                                                                    void (*handler)());
                 class Event {
                         List link list head;
                 public:
                         void expect();
                         void signal();
                 };
} ;
void Driver::start interrupt handling (Vector numbers vector number,
void (*handler)())
        Atomic region ar;
        ad set vector(vector number, handler);
void Driver::Event::expect()
        kernel.expect(&list head);
```

Klasa Driver

```
class Driver {
         protected:
                   void start interrupt handling(Vector numbers vector number, void (*handler)());
                   class Event {
                             List link list head;
                   public:
                             void expect();
                             void signal();
                   };
};
void Driver::start interrupt handling (Vector numbers vector number,
void (*handler)()){
         Atomic region ar;
         ad set vector(vector number, handler);
void Driver::Event::expect() {
         kernel.expect(&list_head);
void Driver::Event::signal() {
         kernel.signal(&list head);
```

- •Iz klase Driver su izvedene klase **Exception_driver** i **Timer_driver**.
- •Prva od njih omogućuje reakciju na pojavu hardverskih izuzetaka, radi izazivanja prevremenog kraja konkurentnog programa.
- Druga od ovih klasa omogućuje rukovanje vremenom.
- •Klasa **Exception_driver** uvodi operaciju **interrupt_handler()**. Ova operacija zaustavlja izvršavanje konkurentnog programa.

- Rukovanje vremenom obuhvata:
- -brojanje otkucaja sata, radi praćenja proticanja sistemskog vremena
- -odbrojavanje otkucaja sata preostalih do kraja kvantuma aktivne niti
- -odbrojavanja otkucaja sata preostalih do buđenja uspavane niti
- •Kada broj otkucaja, preostalih do isticanja kvantuma aktivne niti, padne na nulu, potrebno je pokrenuti **periodično raspoređivanje**.

- •Takođe, kada broj otkucaja, preostalih do buđenja uspavane niti, padne na nulu, potrebno je probuditi sve niti za koje je nastupio trenutak buđenja.
- •Svi prethodno pobrojani poslovi se nalaze u nadležnosti operacije interrupt_handler() koju uvodi klasa Timer_driver.
- •Polje **current_ticks** ove klase sadrži sistemsko vreme, polje **countdown** sadrži broj otkucaja do buđenja, a polje **rest** broj otkucaja do isticanja kvantuma.
- •Funkcija **now()** vraća sadržaj polja **current**_**ticks**, odnosno vraća sistemsko vreme.

```
class Timer driver : public Driver {
        static unsigned long current ticks;
        static unsigned long countdown;
        static unsigned long rest;
        static unsigned long quantum;
        static Event alarm;
        static void interrupt handler();
public:
        Timer driver() { start interrupt handling(TIMER,
                                            interrupt handler); };
        friend unsigned long now();
        friend class Delta;
};
unsigned long Timer driver::current ticks = 0;
unsigned long Timer driver::countdown = 0;
unsigned long Timer driver::rest = QUANTUM;
```

```
Timer driver::Event Timer driver::alarm;
void Timer driver::interrupt handler()
        current ticks++;
        if((--rest) == 0)
                rest = quantum;
        if((countdown > 0) && ((--countdown) == 0))
                 alarm.signal();
        else if(rest == quantum)
                 kernel.periodic schedule();
static Timer driver timer driver;
unsigned long now()
        Atomic region ar;
        return timer driver.current ticks;
```

- •Klasa **Memory_fragment** omogućuje rukovanje slobodnom radnom memorijom. Slobodnu radnu memoriju obrazuje celi broj jedinica sastavljenih od **UNIT** bajta.
- •Rukovanje slobodnom radnom memorijom podrazumeva da se uvek zauzima, odnosno da se uvek oslobađa celi broj ovih jedinica.
- •Zauzimanja ovakvih zona slobodne radne memorije, odnosno njihova oslobađanja uzrokuju **iscepkanost** slobodne radne memorije **u odsečke**.
- •Odsečci se zato uvezuju u **jednosmernu listu**, uređenu u rastućem redosledu njihovih početnih adresa.
- •Radi toga, početak svakog odsečka sadrži svoju **veličinu**, izraženu u pomenutim jedinicama od po **UNIT** bajta, i **pokazivač narednog odsečka**.
- ·Veličinu odsečka i pokazivač narednog odsečka sadrže polja size i next klase Memory_fragment.

- •Konstruktor klase **Memory_fragment** opisuje obrazovanje liste odsečaka slobodne radne memorije, sastavljene od **stalnog** odsečka čija veličina je **0** i od odsečka koji obuhvata **raspoloživu** slobodnu radnu memoriju.
- •Stalnom (prvom) odsečku odgovara objekt **memory** klase **Memory_fragment**, koji je jedini objekt ove klase. Dodavanju drugog odsečka prethodi provera da li je obezbeđeno **dovoljno** radne memorije za potrebe konkurentnog programa.
- •Ako nije, izvršavanje konkurentnog programa se završava uz poruku **INITIAL MEMORY SHORTAGE**.
- •Pošto je **UNIT** jednak veličini stranice, uvek se zauzima toliko radne memorije da u nju može da stane traženi broj stranica, a da početak raspoložive slobodne radne memorije bude postavljen na početak prve stranice.

- ·Zauzimanje slobodne radne memorije omogućuje operacija take() klase Memory fragment.
- •Zauzima se jedna jedinica od **UNIT** bajta više nego što je traženo.
- •Ona **prethodi** preostalim zauzetim jedinicama memorije i **sadrži ukupnu veličinu zauzete memorije**. Ova veličina se koristi prilikom kasnijeg oslobađanja zauzete memorije.
- Zauzimanju prethodi pretraživanje liste odsečaka, radi pronalaženja prvog dovoljno velikog odsečka.
- •Pretraživanje uvek počinje od **stalnog odsečka**. Ako se pronađe dovoljno velik odsečak, traženi bajti se zauzimaju s **njegovog kraja**. Ako pronađeni odsečak obuhvata **baš traženi** broj bajta, tada se on isključuje iz liste i zauzimaju se **svi njegovi bajti**.

- Oslobađanje prethodno zauzete radne memorije omogućuje operacija free() klase Memory_fragment.
- •Za oslobađanje je neophodno u listi odsečaka pronaći odsečak iza koga će se oslobađani odsečak uvezati u ovu listu.
- •Pre uvezivanja proverava se da li oslobađani odsečak može da se spoji u **jedan odsečak** sa svojim **prethodnikom** i sa svojim **sledbenikom**.
- ·Odsečak se uvezuje u pomenutu listu samo ako ovo spajanje nije moguće.

- •Prethodno opisane operacije klase **Memory_fragment** su namenjene za **zauzimanje** i **oslobađanje** radne memorije prilikom **stvaranja** i **uništavanja** objekata pojedinih klasa.
- •Da bi se njihova namena ostvarila, neophodno je da ove operacije pozivaju globalni operatori new() i delete().
- •Ali, tada razne niti mogu da pozivaju operacije klase Memory_fragment posredstvom prethodna dva operatora i da tako ugroze konzistentnost liste odsečaka.
- •Da bi se to sprečilo, ova klasa nasleđuje klasu **mutex** i tako omogućuje **zaključavanje** i **otključavanje** njenog jedinog **objekta memory**. To je obezbeđeno u definicijama funkcija operator **new()** i operator **delete()**, radi ostvarenja **međusobne isključivosti** različitih pristupanja listi odsečaka.

```
Memory_fragment::Memory_fragment() : size(0), next(this)
{
    size_t free_memory = 2000 * UNIT;
    size_t beginning =(size_t) malloc(free_memory + UNIT-1);
    if(beginning == 0)
        ad__report_and_finish("INITIAL MEMORY SHORTAGE");
    else {
        beginning = (beginning + UNIT-1) & ~(UNIT-1);
        next = (Memory_fragment*) beginning;
        next->size = free_memory;
        next->next = this;
    }
}
```

```
void* Memory fragment::take(size t size)
         size += 2 * UNIT - 1; //1 UNIT za broj zauzetih i drugi ako
         size -= size % UNIT; //size nije ceo broj unita
         Memory fragment* m = 0;
         Memory fragment* p = this;
         while(p->next != this) {
                   if((p->next->size) < size)</pre>
                             p = p->next;
                   else if(p->next->size == size) {
                             m = p->next;
                             p->next = p->next->next;
                             break;
                   } else {
                             p->next->size -= size;
                             m = (Memory fragment*) ((size t) (p->next) +
                                                          (p->next->size));
                             break;
         if(m == 0)
                   throw &failure memory shortage;
         m->size = size;
         return (void*) ((size t)m + UNIT);
```

```
void Memory fragment::free(void* address){
          if(address != 0) {
                    Memory fragment* a = (Memory fragment*)((size t)address - UNIT);
                    Memory fragment* p = this;
                    while(p->next != this)
                               if(a > p->next)
                                         p = p->next;
                               else
                                         break;
                    if((((size t) p) + (p->size)) == ((size t) a)) {
                               p->size += a->size;
                               if((((size t) p) + (p->size)) == ((size t) (p->next))) {
                                         p->size += p->next->size;
                                         p->next = p->next->next;
                     } else if((((size t) a) + (a->size)) == ((size t)(p->next))) {
                               a->size += p->next->size;
                               a \rightarrow next = p \rightarrow next \rightarrow next;
                               p->next = a;
                     } else {
                               a->next = p->next;
                               p->next = a;
```

```
static Memory fragment memory;
void* operator new(size t size)
         void* memory block;
         memory.lock();
          try {
                   memory block = memory.take(size);
         catch(...) {
                   memory.unlock();
                   throw;
         memory.unlock();
         return memory block;
void operator delete(void* address)
         memory.lock();
         memory.free(address);
         memory.unlock();
```

- •Rukovanje nitima omogućuju klase **Thread_image** i **thread**, kao i definicije funkcija **thread_destroyer_deamon()**, **destroy()** i **undetached_threads()**.
- •Klasa **Thread image** opisuje **sliku** niti, sastavljenu od:
- -deskriptora niti
- -uslova (ended) koji omogućuje čekanje završetka aktivnosti niti
- -oznake da regularan kraj aktivnosti niti može da nastupi kao posledica kraja aktivnosti procesa kome dotična nit pripada (detached)
- -steka niti

- Klasa **thread** omogućuje:
- -međusobnu isključivost svojih operacija (mx)
- -brojanje niti za koje koje nije regularno da kraj njihove aktivnosti nastupi kao posledica kraja aktivnosti procesa kome dotične niti pripadaju (undetached threads number)
- -uništavanje niti (termination, terminating)
- -pristup slici niti (ti)
- •Konstruktor klase **thread** omogućuje **kreiranje niti**. U toku kreiranja niti pripremi se njen **stek** za **preključivanje**, da bi automatski započelo izvršavanje **funkcije koja opisuje ponašanje niti** nakon prvog preključivanja na nit.
- •Završetak aktivnosti niti se otkriva u okviru operacija join() i detach() na osnovu završnog prioriteta niti (TERMINAL).

- •Na završetku aktivnosti niti, u toku izvršavanja funkcije **destroy()**, omogućuje se nastavak aktivnosti niti koja čeka dotični završetak i oslobađanje prostora koga zauzima **slika niti**, što je u nadležnosti sistemske niti **thread_destroyer_deamon()**.
- •Funkcija undetached_threads () omogućuje proveru da li postoje niti za koje nije regularno da kraj njihove aktivnosti nastupi kao posledica kraja aktivnosti procesa kome dotične niti pripadaju, da bi se na kraju aktivnosti procesa ukazalo na prevremeni završetak ovakvih niti.

```
const unsigned DEFAULT STACK SIZE = 4096;
class Thread image: public Descriptor {
         condition variable ended;
         bool detached;
         Stack item stack[DEFAULT STACK SIZE];
         Thread image (const Thread image &);
         Thread image & operator=(const Thread image &);
public:
         Thread image(void (*thread function)(), Priority p);
         friend class thread;
         friend void destroy();
} ;
Thread image::Thread image(void (*thread function)(), Priority p):
         detached(false)
         stack top = &(stack[DEFAULT STACK SIZE]);
         ad stack init(&stack top, (unsigned) thread function);
         priority = p;
```

```
class thread {
         static mutex mx;
         static unsigned undetached_threads_number;
         static condition variable termination;
         static Thread image* terminating;
         Thread image* ti;
         thread (const thread &);
         thread & operator=(const thread &);
public:
         thread(void (*thread function)(), Priority p = PR15);
         void join();
         void detach();
         friend void thread_destroyer_deamon();
         friend void destroy();
         friend bool undetached threads();
} ;
mutex thread::mx;
unsigned thread::undetached threads number = 0;
condition variable thread::termination;
Thread image* thread::terminating;
```

```
thread::thread(void (*thread function)(), Priority p)
         ti = new Thread image(thread function, p);
         unique lock<mutex> lock(mx);
         undetached threads number++;
         kernel.make ready(ti);
void thread::join()
         unique lock<mutex> lock(mx);
         if(ti->priority != TERMINAL)
                   ti->ended.wait(lock);
void thread::detach()
         unique lock<mutex> lock(mx);
         if((ti->priority != TERMINAL) && (!ti->detached)) {
                   ti->detached = true;
                   undetached threads number--;
```

```
void thread destroyer deamon()
         for(;;)
                   unique lock<mutex> lock(thread::mx);
                   thread::termination.wait(lock);
                   delete thread::terminating;
void destroy()
         unique lock<mutex> lock(thread::mx);
         thread::terminating = (Thread image*)kernel.active get();
         while(thread::terminating->ended.last())
                   thread::terminating->ended.notify one();
         if(!thread::terminating->detached)
                   thread::undetached threads number--;
          thread::terminating->priority = TERMINAL;
          thread::termination.notify one();
bool undetached threads()
         return (thread::undetached threads number > 0);
```

- •Klasa Delta i funkcije thread_wake_up_deamon(), sleep_for() i sleep_until() zajedno omogućuju uspavljivanje i buđenje niti, a funkcija thread_zero() opisuje aktivnost nulte (sistemske) niti.
- -sleep_for() omogućuje uspavljivanje aktivne niti dok ne protekne zadani broj otkucaja sata
- -sleep_until() omogućuje uspavljivanje aktivne niti dok ne nastupi zadani trenutak sistemskog vremena.

- •Oko polja list klase **Delta** se formira lista **deskriptora** uspavanih niti.
- •Da se za svaku uspavanu nit ne bi proveravalo, nakon svakog otkucaja, da li je nastupilo vreme njenog buđenja, deskriptori uspavanih niti se uvezuju u listu u **hronološkom redosledu buđenja** niti.
- •Svakom od ovih deskriptora je dodeljen **privezak** koji pokazuje **relativno vreme buđenja** (relativni broj otkucaja do buđenja) u odnosu na **prethodnika u listi**.
- Ovakva lista se zove delta lista.
- Zahvaljujući delta listi, nakon svakog otkucaja potrebno je proveriti da li je nastupio trenutak buđenja samo za nit koja se najranije budi, odnosno samo za prvi deskriptor iz delta liste.
- Pošto može da bude više niti, čije buđenje je vezano za isti trenutak, unapred nije poznato koliko niti treba probuditi nakon otkucaja sata.

- •Operaciju awake() klase Delta poziva sistemska nit Wake_up_daemon(). Vreme njenog buđenja je uvek jednako najranijem vremenu buđenja korisničkih niti.
- •Nakon buđenja, sistemska nit budi sve korisničke niti sa početka delta liste, za koje je nastupio trenutak buđenja.
- •Čekanje buđenja omogućuje poziv operacije Timer driver::alarm.expect().

- •Dužinu čekanja određuje vrednost lokalne promenljive **tag**, kada ima uspavanih korisničkih niti (na čije prisustvo ukazuje vrednost lokalne promenljive **sleeping**).
- •Dužina čekanja se skraćuje za vrednost lokalne promenljive **passed_ticks**, koja registruje vreme proteklo na buđenju korisničkih niti.

- •Operaciju sleep() klase Delta poziva, posredstvom funkcije sleep_for(), korisnička nit, da bi se njen deskriptor uključio u delta listu, a njena aktivnost privremeno zaustavila.
- •Konstruktor klase **Delta** omogućuje kreiranje sistemskih niti korišćenjem **bezimenih** (**privremenih**) objekata klase **thread**.
- •Konzistentnost delta liste štite isključivi regioni u telima operacija awake() i sleep() klase Delta.

```
void thread zero();
void thread wake up deamon();
typedef unsigned long milliseconds;
class Delta {
         mutex mx;
         condition variable list;
         inline void sleep (milliseconds duration);
         inline void awake();
         Delta (const Delta &);
         Delta & operator=(const Delta &);
public:
         Delta();
         friend void thread wake up deamon();
         friend void sleep for (milliseconds duration);
};
Delta::Delta()
         thread (thread zero, ZERO).detach();
         thread (thread_destroyer_deamon, SYSTEM).detach();
         thread (thread wake up deamon, SYSTEM).detach();
```

```
void Delta::awake()
          bool sleeping = false;
          unsigned long begining moment = 0;
          unsigned long passed ticks = 0;
          unsigned tag = 0;
          for(;;) {
                    { Atomic region ar;
                       if(!sleeping) //ako nema nikoga u spavanju 1 deo
                               //ceka signal od Timer driver IH
                               Timer driver::alarm.expect();
                       else {
                                //provera da li treba buditi jos neki 3 deo
                               passed ticks =
                                         Timer driver::current ticks - begining moment;
                               if(tag > passed ticks) -
                                         //postavljanje novog countdowna za timer drajver IH
                                         Timer driver::countdown = tag - passed ticks;
                                         Timer driver::alarm.expect();
                      begining moment = Timer driver::current ticks;
                     { unique lock<mutex> lock(mx); //notifikacija dogod ima 2 deo
                       do {
                               passed ticks = passed ticks - tag;
                               list.notify one();
                               sleeping = list.first(&tag);
                     } while(sleeping && (tag <= passed ticks));</pre>
```

```
void Delta::sleep(milliseconds duration)
         unsigned new tag = duration;
         unsigned old tag;
                  Atomic region ar;
                   old tag = Timer driver::countdown;
         unique lock<mutex> lock(mx);
                           //ako ima nesto u delta listi
         if(list.first())
                   do {
                            if(old tag > duration) { //ako je prvi u listi
                                      list.attach tag(old tag - duration);
                                      break;
                            } else if(old tag == duration) { //a
                                      duration = 0;
                                      list.next();
                                      break;
                            } else
                                      duration -= old tag;
                   } while(list.next(&old tag));
         if(duration == new tag) {
                   Atomic region ar;
                   Timer driver::countdown = duration;
         list.wait(lock, duration);
```

```
static Delta delta;
void thread_zero()
       for(;;)
void thread wake up deamon()
       delta.awake();
void sleep for(milliseconds duration)
       if(duration > 0)
               delta.sleep(duration);
void sleep until(milliseconds moment)
       milliseconds difference = moment - now();
       sleep_for(difference);
```