

Ciastkarnia – Opis Projektu

Systemy Operacyjne – Temat 15

Tomasz Pulka

1. Opis zadania

Symulacja ciastkarni z samoobsługowym sklepem firmowym. Ciastkarnia produkuje P różnych produktów ($P > 10$), każdy w innej cenie. Produkty po wypieku trafiają na oddzielne podajniki (FIFO o pojemności K_i), a klienci pobierają je w sklepie i opłacą przy kasach.

Symulacja działa na **osobnych procesach** (`fork` + `exec`) komunikujących się przez mechanizmy IPC Systemu V (pamięć dzielona, semaforey, kolejki komunikatów) oraz łącza (pipe, FIFO).

2. Procesy i wątki

Kierownik (`kierownik.c`) – główny proces

- Tworzy wszystkie zasoby IPC (`shm`, semaforey, 3 kolejki, pipe, FIFO).
- Uruchamia dzieci: `fork()` + `execl()` – piekarz (1), kasjerzy (2), klienci (N).
- Prowadzi **zegar symulacji** (każda iteracja petli = 1 minuta symulacyjna).
- Co 1-10 minut generuje batch 2-8 nowych klientów.
- Otwiera/zamyka drugą kasę w zależności od liczby klientów.
- Nasłuchuje poleceń z FIFO (inventaryzacja, ewakuacja).
- Na koniec generuje raport i sprząta wszystkie zasoby.

Tworzenie dzieci:

```
fork() -> execl("./piekarz", key_file, ...) -> piekarz
fork() -> execl("./kasjer", key_file, "0", ...) -> kasjer 0
fork() -> execl("./kasjer", key_file, "1", ...) -> kasjer 1
fork() -> execl("./klient", key_file, ...) -> klient N
```

Każde dziecko dostaje ścieżkę do pliku klucza (`ciastkarnia.key`) jako argument i używa `ftok()` do podłączenia się do tych samych zasobów IPC.

Piekarz (`piekarz.c`)

- 2 wątki produkcyjne (`pthread_create`): wątek 0 – produkty 0-5, wątek 1 – 6-11.
- Petla: losowa partia – `sem_trywait(podajnik)` – `msgsnd()` do kolejki podajników.
- Raportuje produkcję do kierownika przez **pipe** (`write()`).
- Wspólny licznik chroniony `pthread_mutex_t`.

Kasjer (`kasjer.c`)

- 2 instancje (kasa 0, kasa 1). Każda ma wątek monitora (`pthread_create`, `detached`).

- Monitor co 500ms sprawdza stan kasy – `pthread_cond_signal()` budzi glowny watek.
- Glowna petla: `msgrcv()` z kolejki checkout – skanuje produkty – aktualizuje SHM – `msgsnd()` paragon.
- Dane chronione `pthread_mutex_t` + `pthread_cond_t`.

Klient (`klient.c`)

1. `sem_trywait(SEM_SHOP_ENTRY)` z `SEM_UNDO` – wejscie do sklepu (maks. N osob).
2. Losuje liste zakupow (2-5 produktow, 1-3 szt. kazdego).
3. `msgrcv()` z kolejki podajnikow (`mtype = product_id + 1`) – pobiera ciastka.
4. Wybiera kase z krotsza kolejka – `msgsnd()` koszyk do checkout.
5. `msgrcv()` paragon (`mtype = getpid()`) – czeka na swoj paragon.
6. `sem_signal(SEM_SHOP_ENTRY)` z `SEM_UNDO` – zwalnia miejsce.
7. Ewakuacja: odklada produkty do kosza w SHM i natychmiast wychodzi.

Schemat procesow i watkow

kierownik (PID glowny)

```
|
+-- fork+exec -> piekarz
|               +-- pthread -> watek produkcji 0 (produkty 0-5)
|               +-- pthread -> watek produkcji 1 (produkty 6-11)
|
+-- fork+exec -> kasjer 0
|               +-- pthread -> watek monitora (detached)
|
+-- fork+exec -> kasjer 1
|               +-- pthread -> watek monitora (detached)
|
+-- fork+exec -> klient 1
+-- fork+exec -> klient 2
|   ...
+-- fork+exec -> klient N
```

3. Mechanizmy IPC

a) Pamiec dzielona (System V Shared Memory)

Jeden segment (`ftok` z identyfikatorem 'S'), uprawnienia 0660. Zawiera strukture `SharedData` z calym stanem symulacji:

- Konfiguracja: ile produktow, max klientow, skala czasu, godziny otwarcia/zamknienia
- Stan sklepu: klientow w srodku, kasy otwarte, dlugosci kolejek
- Statystyki: sprzedaz na kazdej kasie, produkcja
- Flagi: `simulation_running`, `shop_open`, `evacuation_mode`
- Zegar: `sim_hour`, `sim_min`
- PIDy procesow (piekarz, kasjery)

Wywolania: `shmget()`, `shmat()`, `shmdt()`, `shmctl(IPC_RMID)`.

b) Semafor (System V)

Jeden zbior semaforow (ftok z 'E'), uprawnienia 0660:

Indeks	Nazwa	Init	Typ	Zastosowanie
0	SEM_SHM_MUTEX	1	Binarny	Ochrona dostępu do pamięci dzielonej
1	SEM_SHOP_ENTRY	N	Zliczający	Kontrola maks. N klientów w sklepie
2..P+1	SEM_CONVEYOR_BASE+i	Ki	Zliczający	Wolne miejsca na podajniku i-tego produktu
P+2	SEM_GUARD_CONVEYOR	limit	Zliczający	Backpressure kolejki podajników
P+3	SEM_GUARD_CHECKOUT	limit	Zliczający	Backpressure kolejki checkout
P+4	SEM_GUARD_RECEIPT	limit	Zliczający	Backpressure kolejki paragonów

Kluczowe: mutex i shop_entry używają **SEM_UNDO** – automatycznie zwalnianie semafora jeśli proces zostanie zabity (kill -9). Zapobiega to trwałemu deadlockowi.

Wywołania: semget(), semctl(SETVAL), semctl(GETVAL), semop(), semctl(IPC_RMID).

c) Kolejki komunikatów (System V)

3 kolejki (ftok z 'C', 'K', 'R'), uprawnienia 0660:

Kolejka	Kierunek	mtype	Treść
Podajniki	piekarz -> klient	product_id + 1	ConveyorMsg (produkt)
Checkout	klient -> kasjer	register_id + 1	CheckoutMsg (koszyk)
Paragony	kasjer -> klient	customer_pid	ReceiptMsg (paragon)

Filtrowanie msgrcv() przez mtype: klient pobiera konkretne ciastko, kasjer obsługuje swoją kasę, klient czeka na swój paragon po PID.

Guard semaphores: każda kolejka ma semafor zliczający inicjalizowany na msg_qbytes / sizeof(msg). Przed msgsnd() – sem_wait(guard), po msgrcv() – sem_signal(guard). Zapobiega to przepelnieniu kolejki i zablokowaniu msgsnd.

Wywołania: msgget(), msgsnd(), msgrcv(), msgctl(IPC_RMID), msgctl(IPC_STAT).

d) Łącze nienazwane (pipe)

```
pipe(fd[2]) -> fd[0] = odczyt, fd[1] = zapis
```

Piekarz -> Kierownik: raporty produkcji w formacie "BATCH:tid:count\n". Pipe tworzony przed fork(), więc obaj mają te same deskryptory.

Wywołania: pipe(), read(), write(), close().

e) Łącze nazwane (FIFO)

```
mkfifo("/tmp/ciastkarnia_cmd.fifo", 0660)
```

Użytkownik -> Kierownik: polecenia tekstowe inwentaryzacja lub ewakuacja. Kierownik otwiera FIFO jako O_RDONLY | O_NONBLOCK i czyta w każdej iteracji petli.

Wywołania: mkfifo(), open(), read(), close(), unlink().

f) Pliki

- `creat("ciastkarnia.key")` – plik klucza dla `ftok()`
- `open("logs/raport.txt"), write(), close()` – raport koncowy
- `dup2()` – przekierowanie `stderr` dzieci do plikow logow
- `popen("date ...")` – pobranie daty systemowej do raportu
- `mkdir("logs")` – tworzenie katalogu logow
- `unlink()` – usuwanie pliku klucza i FIFO przy czyszczeniu

4. Sygnały

Sygnał	Kto wysyla	Do kogo	Co robi
SIGCHLD	kernel	kierownik	Dziecko zakonczylo – <code>waitpid(WNOHANG)</code> zbiera
SIGINT	Ctrl+C / test	kierownik	Czyste zamkniecie z raportem
SIGTERM	kierownik	piekarz, kasjery, klienci	Zakonczenie procesu
SIGUSR1	kierownik	dzieci	Inwentaryzacja (sygnal1)
SIGUSR2	kierownik	dzieci	Ewakuacja – natychmiast wyjdź (sygnal2)

Handlers ustawiane przez `sigaction()` z flagami `SA_RESTART` i `SA_NOCLDSTOP`.

5. Synchronizacja – problemy i rozwiązania

Wycig przy dostepie do SHM

`SEM_SHM_MUTEX` (semafor binarny) z `SEM_UNDO`. Kazdy dostep do `SharedData` owiniety w `sem_wait_undo/sem_signal_`

Za duzo klientow w sklepie

`SEM_SHOP_ENTRY` (semafor zliczajacy, `init = N`) z `SEM_UNDO`. Klient dekrementuje przy wejsciu, inkrementuje przy wyjściu. Slot zwalniany jesli klient zginie.

Podajnik pelny

`SEM_CONVEYOR_BASE+i` (`init = Ki`). Piekarz robi `sem_trywait` (nieblokujacy) – jesli 0, podajnik pelny, pomija produkt.

Zombie procesy

Handler `SIGCHLD` + `waitpid(WNOHANG)` w petli glownej. Rozroznia smierc klienta od smierci piekarza/kasjera (nie dekrementuje `active_customers` dla nie-klientow).

Wyciek IPC po crashu

`atexit(atexit_cleanup)` – sprzata IPC nawet przy niespodziewanym `exit()`. Przy starcie `cleanup_all_ipc()` usuna stale zasoby z poprzedniego uruchomienia.

Przypieszenie zegara przez SIGCHLD

`msleep_safe()` – uzywa `nanosleep()` z petla retry na `EINTR`. Zapobiega skroceniu snu przez sygnal.

6. Zarządzanie kasami

Kierownik co iterację sprawdza liczbę klientów:

- $\geq N/2$ klientów -> otwiera kasę 1 (`register_open[1] = 1`)
- $< N/2$ klientów -> kasa 1 przestaje przyjmować (dokonczy kolejke)
- kolejka kasy 1 = 0 -> kasa 1 zamknięta

Kasa 0 jest **zawsze otwarta**.

7. Zamykanie symulacji

Trzy sposoby zamknięcia:

1. **Normalne** – zegar dochodzi do godziny zamknięcia (`Tk`)
2. **Ctrl+C / SIGINT** – czyste zamknięcie z raportem
3. **Ewakuacja** – przez FIFO, natychmiastowe opuszczenie

Procedura `shutdown_simulation()`:

1. `simulation_running = 0, shop_open = 0, bakery_open = 0`
2. Czekaj max 5s aż klienci wyjdą sami
3. `SIGTERM` do piekarza, kasjerów, klientów
4. `waitpid()` zbiera procesy (z timeoutem 5s)
5. Jeśli ktoś nie odpowiedział -> `SIGKILL` jako ostateczność
6. Zbierz ostatnie zombie
7. Generuj raport
8. Usun wszystkie IPC (`cleanup_all_ipc()`)

8. Testy

Automatyczne (`make test`)

Testy skupiają się na **komunikacji między procesami (IPC)** i **edge case'ach**. Każdy test:

1. Opisuje **cel** — jaki mechanizm IPC jest testowany
2. Ustawia **parametry** wymuszające edge case (np. mały sklep, zabicie procesu)
3. Formuje **wnioski** — czy IPC działa poprawnie w ekstremalnych warunkach

#	Skrypt	IPC testowane	Edge case
01	<code>test_01_piekarz_...</code>	msg queue podajników	Zabicie piekarza
02	<code>test_02_klient_...</code>	msg queue paragonów	Filtrowanie <code>mtype=PID</code>
03	<code>test_03_msgqueue_...</code>	msg queue (kontencja)	1 produkt, wielu klientów
04	<code>test_04_pipe_...</code>	<code>pipe()</code>	Dużo <code>write()</code> na pipe
05	<code>test_05_sem_undo_...</code>	semafory <code>SEM_UNDO</code>	<code>kill -9</code> klienta

Test 01: Piekarz → Klient – brak podazy

Parametry: `-t 15 -s 30 -n 8 -o 8 -c 12`

Testuje kolejki komunikatów podajników (`msgsnd/msgrcv` z `mtype = product_id + 1`). Zabijamy piekarza w trakcie symulacji — klienci próbują pobrać produkty z pustej kolejki (`msgrcv` z `IPC_NOWAIT`)

zwraca `ENOMSG`). Weryfikacja: klienci nie zakleszczają się, wychodzą ze sklepu jako “nieobsłużeni”, symulacja kończy się normalnie.

Test 02: Klient → Kasjer – paragony (`mtype = PID`)

Parametry: `-t 12 -s 20 -n 10 -o 8 -c 14`

Testuje dwa typy kolejek: `checkout` (`klient → kasjer`, `mtype = register_id + 1`) oraz paragony (`kasjer → klient`, `mtype = customer_pid`). Przy dużym ruchu wielu klientów jednocześnie płaci — każdy musi dostać SWOJ paragon (filtrowanie `msgrcv` po `PID`). Weryfikacja: `customers_served + customers_not_served == total_entered` (brak zgubionych).

Test 03: Piekarz → Klienci – rywalizacja o `msgrcv` na jednym `mtype`

Parametry: `-t 12 -s 25 -n 10 -p 1 -o 8 -c 12`

Testuje kolejke komunikatów gdy wielu klientów rywalizuje o ten sam produkt (`msgrcv` z `mtype = 1`). Tylko 1 produkt (Bulka), każdy klient chce kupić 1-3 szt. Każda bulka to 1 `msgsnd()`, każdy zakup to 1 `msgrcv()` — wysoka kontencja. Weryfikacja: `served <= produced` (brak duplikacji wiadomości), `served > 0` (`msgrcv` działa mimo rywalizacji), brak zakleszczenia.

Test 04: Pipe – raporty produkcji

Parametry: `-t 10 -s 15 -n 6 -o 8 -c 12`

Testuje łącze nienazwane (pipe) między piekarzem a kierownikiem. Piekarz wysyła raporty produkcji (`"BATCH:tid:count\n"`) — kierownik odczytuje je i aktualizuje `baker_produced[]` w SHM. Szybka produkcja (skala 15ms) wymusza dużo `write()`. Weryfikacja: `baker_produced` rośnie w czasie, pipe nie blokuje (brak deadlocka `write()`).

Test 05: SEM_UNDO – odporność na `kill -9`

Parametry: `-t 20 -s 30 -n 3 -o 8 -c 14`

Testuje mechanizm `SEM_UNDO` w semaforach System V. Klient w sklepie trzyma slot `SEM_SHOP_ENTRY` — `kill -9` go zabija. Bez `SEM_UNDO` slot byłby stracony i nowi klienci nie mogliby wejść (deadlock). Z `SEM_UNDO` kernel automatycznie cofa operacje semafora. Weryfikacja: `sem_shop_entry` wraca do wyższej wartości, nowi klienci wchodzi.

9. Obsługa błędów

Dedykowany moduł `error_handler.c` z funkcjami:

- `handle_error(msg)` – `perror()` + wypisanie `errno` + `exit(EXIT_FAILURE)` – błąd krytyczny
- `handle_warning(msg)` – `perror()` bez przerywania – ostrzeżenie
- `check_sys_call(ret, msg, fatal)` – wrapper na sprawdzanie wartości zwracanej
- `validate_int_range(val, min, max, name)` – walidacja parametrów z czytelnym komunikatem

Każde wywołanie systemowe (`fork`, `shmget`, `semget`, `msgget`, `pipe`, `mkfifo`, `open`, `execl`, `pthread_create`) jest sprawdzane. Błędy `semop` z `EINTR` są powtarzane, z `EIDRM`/`EINVAL` – ignorowane (shutdown).

10. Funkcje wymagane przez projekt (gdzie szukać)

- Pliki: `creat()`, `open()`, `close()`, `read()`, `write()`, `unlink()` – `kierownik.c`, `ipc_utils.c`

- **Procesy:** fork(), execl(), exit(), waitpid() – kierownik.c
- **Watki:** pthread_create(), pthread_join(), pthread_detach(), pthread_mutex_lock/unlock(), pthread_cond_wait/signal/broadcast() – piekarz.c, kasjer.c
- **Sygnały:** kill(), sigaction() – kierownik.c, piekarz.c, kasjer.c, klient.c
- **Semafor:** ftok(), semget(), semctl(), semop() – ipc_utils.c
- **Lacza:** mkfifo(), pipe(), dup2(), popen() – ipc_utils.c, kierownik.c
- **Pamięć dzielona:** ftok(), shmget(), shmat(), shmdt(), shmctl() – ipc_utils.c
- **Kolejki komunikatów:** ftok(), msgget(), msgsnd(), msgrcv(), msgctl() – ipc_utils.c

11. Struktura projektu

```

os-bakery-simulator/
+-- Makefile
+-- README.md
+-- docs/
|   +-- opis_projektu.md      <- ten plik (zrodlo dla PDF)
+-- src/
|   +-- common.h              Stale, struktury, definicje IPC
|   +-- error_handler.h/.c    Obsluga bledow (perror, walidacja)
|   +-- ipc_utils.h/.c        Narzedzia IPC (shm, sem, msg, pipe, fifo)
|   +-- logger.h/.c           Kolorowe logowanie z zegarem
|   +-- kierownik.c           Glowny proces (manager)
|   +-- piekarz.c             Piekarz (2 watki produkcyjne)
|   +-- kasjer.c              Kasjer (2 instancje, watek monitora)
|   +-- klient.c              Klient (zakupy, kasa, wyjscie)
|   +-- check_shm.c           Narzedzie diagnostyczne SHM
+-- tests/
|   +-- run_tests.sh          Runner testow
|   +-- test_01_piekarz_klient_brak_podazy.sh
|   +-- test_02_klient_kasjer_paragony.sh
|   +-- test_03_msgqueue_kontencja_mtype.sh
|   +-- test_04_pipe_raporty_produkcji.sh
|   +-- test_05_sem_undo_kill.sh
+-- logs/                     Generowany automatycznie
    +-- raport.txt
    +-- piekarz.log
    +-- kasjer_0.log
    +-- kasjer_1.log

```