

# Thread

Contiene lucidi tratti da: 2006-2007 Marco Faella, Clemente Galdi, Giovanni Schmid (Università di Napoli Federico II), 2005-2007

# Thread

- processi “leggeri”
- un processo può avere diversi thread
- i thread di uno stesso processo condividono la memoria ed altre risorse
  - facile comunicare tra thread!
- pthread = “POSIX thread”

# Thread

- Ad un generico processo, sono associati i seguenti dati e le seguenti informazioni:
  - codice del programma in esecuzione
  - un'area di memoria contenente le strutture dati dichiarate nel programma in esecuzione
  - file aperti
  - stack (per le chiamate di procedure e funzioni)
  - contenuto dei registri della CPU

# Thread

Consideriamo due processi che devono lavorare sugli stessi dati.

Come possono fare, se ogni processo ha la propria area dati (ossia, gli spazi di indirizzamento sono separati)?

- i dati possono essere scambiati mediante messaggi (pipe, FIFO) o tenuti in memoria condivisa
- i dati possono essere tenuti in un file che viene acceduto a turno dai due processi.

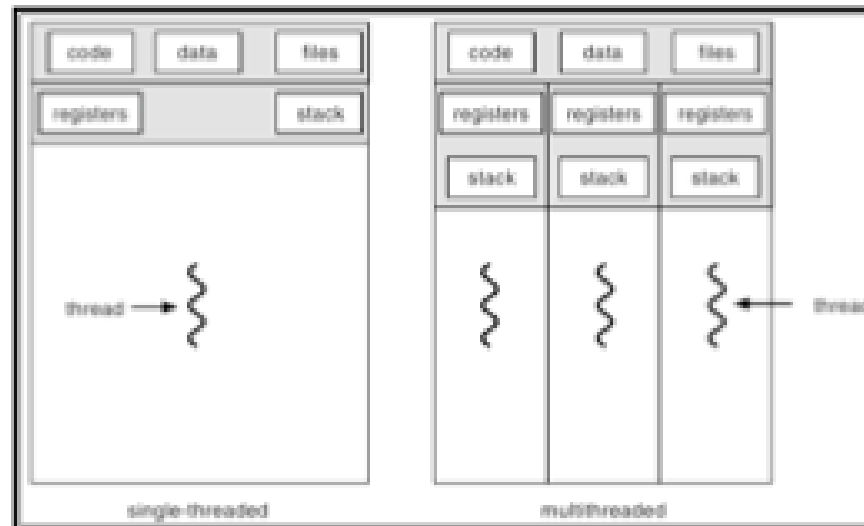
Non sarebbe comodo poter avere processi che possano automaticamente lavorare sugli stessi dati, senza usare meccanismi espliciti di condivisione/comunicazione?

# Thread

- Il context switch tra processi richiede molto lavoro al SO: oltre a cambiare il valore dei vari registri, deve spostarsi dalle aree dati e di codice del processo uscente, a quelle del processo entrante.
- Se dati e codice di quest'ultimo erano stati swappati in memoria secondaria, occorre prima riportarli in memoria primaria.
- Se due (o più) processi potessero condividere dati e codice, il context switch fra di loro sarebbe molto più veloce
- Per soddisfare questo tipo di esigenza è nato il concetto di thread

# Thread

Un processo **Multi-Thread** è fatto di più **thread**, detti peer thread.



# Thread

- Ad ogni thread è associato in modo esclusivo il suo stato della computazione, fatto da:
  - valore del program counter e degli altri registri della CPU
  - uno stack
- Ma un thread condivide con i suoi peer thread:
  - il codice in esecuzione
  - i dati
  - i file aperti

# Thread

- I context switch avviene anche tra ognuno dei peer thread che formano task, in modo che tutti possano portare avanti la computazione
- Ma il context switch fra peer thread richiede il salvataggio e il ripristino solo dei registri della CPU e dello stack (che sono diversi per ogni thread)
- Codice, dati e file aperti sono gli stessi per tutti, e non devono essere cambiati: IL CONTEXT SWITCH TRA PEER THREAD E' MOLTO PIU' VELOCE



# Thread

I **thread** sono “**unità esecutive**” indipendenti all'interno di un processo, caratterizzate da:

- un **thread ID**;
- un **insieme di registri**, incluso un contatore di programma ed un puntatore di pila;
- una **pila** per le variabili locali e gli indirizzi di ritorno (di chiamate a funzioni);
- una **maschera dei segnali**;
- una **priorità**.

Tutti i thread relativi ad uno stesso processo ne condividono:

- lo **spazio di indirizzamento**;
- i **descrittori dei file** aperti;
- la **disposizione** ed i **gestori dei segnali**;
- le **credenziali**.

# Identificare i Thread

- processo ha `process id (pid)` di tipo `pid_t`
- thread ha `thread id (tid)` di tipo `pthread_t`

**Nota:** `pthread_t` struttura, funzione per il confronto:

```
int pthread_equal(pthread_t t1, pthread_t t2);
```

Ritorna non zero se uguali, 0 se diversi

```
pthread_t pthread_self(void);
```

Restituisce il tid del thread corrente

# Creazione Thread

- Analogamente ai processi, quando un thread viene creato esso è associato ad un pezzo di codice;
- Tuttavia solo se il processo ospite (e quindi il suo corrispondente programma) è single-threaded, il thread è associato all'intero programma;
- Se il processo ospite è multi-threading, ciascun thread di tale processo è associato ad una funzione da eseguire, detta **funzione di avvio**;
- Anche i thread, come i processi, possono assumere gli stati **running**, **sleeping**, **blocked** e **terminated** ;
- Quando un thread termina la situazione è analoga al caso dei processi: è il programmatore che deve preoccuparsi affinché tutte le risorse impegnate dal thread siano rilasciate al sistema, facendo in modo che venga effettuata una **wait** a livello di thread.

# Creazione Thread

- Quando un programma viene mandato in esecuzione tramite una chiamata **exec**, viene creato un singolo thread, detto **thread principale** o **iniziale**;
- Ulteriori thread vanno creati esplicitamente;
- Ogni thread ha numerosi **attributi**, da assegnare alla creazione: **livello di priorità**, **dimensione iniziale della pila**, etc;
- All'atto della creazione di un thread è necessario specificare la **funzione di avvio**: il thread inizierà la propria esecuzione richiamando la funzione di avvio;
- La **terminazione** di un thread può avvenire in tre diverse circostanze: **(a)** una chiamata esplicita di terminazione del thread, **(b)** la funzione di avvio ritorna, **(c)** il processo contenente il thread termina.

# Funzione pthread\_create

Per creare thread addizionali relativi ad uno stesso processo, Posix prevede la funzione:

```
#include <pthread.h>
```

```
int pthread_create ( pthread_t *tid, const pthread_attr_t *attr,  
                    void * ( *start_func) (void *), void *arg );
```

- se la chiamata ha successo, *tid* punta al thread ID;
- *attr* permette di specificare gli attributi del thread (se *attr* = NULL, gli attributi sono quelli di default);
- *start\_func* è l'indirizzo della funzione di avvio;
- *arg* è l'indirizzo dell'argomento accettato dalla funzione di avvio;
- restituisce 0 in caso di successo, un intero positivo – secondo le convenzioni di <sys/errno.h> – in caso di errore.

# Creare un thread

```
typedef void (*thread_start)(void *);
```

```
int pthread_create(pthread_t      *tid,  
                  const pthread_attr_t *attributes  
                  thread_start    start,  
                  void             *argument);
```

- Restituisce 0 se OK, un codice d'errore altrimenti
- tid = argomento di ritorno, conterrà il tid del nuovo thread
- attributes = attributi del thread (vedere dopo)
- start = indirizzo della funzione da cui partire
- argument = l'argomento passato alla funzione start

```
#include <pthread.h>
pthread_t ntid;
```

```
void printids(const char *s){
    pid_t pid;
    pthread_t tid;
    pid = getpid();
    tid = pthread_self();
    printf("%s pid %u tid (0x%x)\n", s, (unsigned int)pid,
        (unsigned int)tid, (unsigned int)tid);
}
```

```
void * thr_fn(void * arg){
    printids("new thread; ");
    return ((void *) 0);
}
```

```
int main(void){
    int err;
    err = pthread_create(&ntid, NULL, thr_fn, NULL);
    if(err != 0){
        printf("can't create thread %s \n", strerror(err));
        exit(1);}
    printids("main thread:");
    sleep(1);
    exit(0);
}
```

# Esempio

**Non c'e' modo  
portabile per stampare  
thread ID (dipende da  
piattaforma)**

## **Produce (su Mac OSX):**

main thread: pid 984 tid (0xa000b2a4)  
new thread; pid 984 tid (0x1800200)

**Come FreeBSD usa strutture, quindi tid  
puntatore, su Solaris interi**

**Sleep:** processo main puo'  
terminare prima

**pthread\_self:** thread  
creato non usa ntid perche'  
potrebbe non essere  
inizializzato

# Trattare gli errori

- siccome i thread condividono la memoria, e' meglio non usare una variabile globale (come `errno`) per i codici d'errore
  - quindi, le funzioni pthread restituiscono direttamente un codice d'errore, e.g. `pthread_create`
- 

`char *strerror(int n);`

- restituisce un messaggio corrispondente al codice d'errore `n`



# Risorse condivise

- I thread di uno stesso processo condividono:
  - la memoria
  - il pid e il ppid
  - i file descriptor
  - le reazioni ai segnali
    - cioe', le chiamate a signal influenzano tutti i thread
- I thread non condividono: lo stack

# Terminare un thread

- invocare `exit()` (`_exit`, `_Exit`) fa terminare *l'intero processo!*
- Analogamente un segnale ad un thread uccide il processo
- per terminare solo il thread corrente, si puo':
  - invocare return dalla routine di start, il valore di ritorno e' l'exit code
  - invocare `pthread_exit`
  - un altro thread del processo puo' chiamare `pthread_cancel`

# Terminare un thread

Un thread può richiedere esplicitamente la propria terminazione grazie alla chiamata seguente, lasciando traccia del proprio stato di terminazione per quei thread che attendono per lui:

```
#include <pthread.h>

void pthread_exit ( void *status);
```

- *status* punta all'oggetto che definisce lo stato di terminazione del thread. Quest'ultimo **non** deve essere una variabile **locale** al thread chiamante, pena la sua scomparsa alla terminazione del thread stesso.

# Terminare un thread

```
void pthread_exit(void *status);
```

- termina il thread corrente, con valore di uscita status
- altri thread possono raccogliere il valore di uscita usando `pthread_join` (vedere slide successiva)
- fare attenzione che i dati puntati da ret sopravvivano alla terminazione del thread!
  - status non deve puntare allo stack (no variabili locali)
  - Ok uso di variabili globali o allocate dinamicamente

# Aspettare la terminazione di un thread

Un thread può attendere per la terminazione di un altro thread relativo allo stesso processo:

```
#include <pthread.h>

int pthread_join ( pthread_t *tid, void **status );
```

- *tid* è l'ID del thread del quale si vuole attendere la terminazione;
- *status* punta al valore restituito dal thread per cui si è atteso, indicante il suo stato di terminazione (se *status* = NULL, tale stato non viene restituito);
- restituisce 0 in caso di successo, un intero positivo – secondo le convenzioni di `<sys/errno.h>` – in caso di errore.

# Aspettare la terminazione di un thread

```
int pthread_join(pthread_t tid, void **ret);
```

- attende che il thread specificato da tid termini
  - se quel thread e' gia' terminato, ritorna subito (come wait)
- restituisce 0 se OK, un codice d'errore altrimenti
- ret e' un parametro di ritorno usato per restituire il valore d'uscita della funzione di start del thread atteso (return), se il thread e' cancellato contiene PTHREAD\_CANCELED
- se il valore di uscita non ci interessa, passiamo NULL al posto di ret

# Esempio: create, join

```
/* thread_create: stampa i TID del main thread e di due altri
thread */

#include <pthread.h>
#include <stdio.h>
#include <errno.h>

void *start_func(void *arg) /* funzione di avvio */
{
    printf("%s", (char *)arg);
    printf(" and my TID is: %d\n", (int)pthread_self());
}

int main(void)
{
    int en;
    pthread_t tid1, tid2;
    char *msg1 = "Hello world, I am thread #1";
    char *msg2 = "Hello world, I am thread #2";

    printf("The launching process has PID:%d\n", (int)getpid());

    printf("The main thread has TID:%d\n", (int)pthread_self());
```

# Esempio: create, join

```
/* crea il 1mo thread */
if ((en = pthread_create(&tid1, NULL, start_func, msg1) != 0))
    errno=en, perror("pthread_create"), exit(1);

/* crea il 2ndo thread */
if ((en = pthread_create(&tid2, NULL, start_func, msg2) != 0))
    errno=en, perror("pthread_create"), exit(2);

/* attende per il 1mo */
if ((en = pthread_join(tid1, NULL) != 0))
    errno=en, perror("pthread_join"), exit(1);

/* attende per il 2ndo */
if ((en = pthread_join(tid2, NULL) != 0))
    errno=en, perror("pthread_join"), exit(2);

return 0;
}
```



# Esempio: create, join

```
#include <pthread.h>
#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <string.h>
```

```
int count = 0;
```

```
void *f(void *x)
{
    sleep(rand() % 10);
    count++;
    printf("Ciao! %d\n", count);
    return NULL;
}
```

```
int main(int argc, char *argv[])
{
    int i, err, n;

    if (argc != 2) {
        printf("Uso: %s <numero thread>\n", argv[0]);
        exit(1);
    }

    n = atoi(argv[1]);
    /* Allocazione consentita */
    pthread_t tid[n];

    for (i=0; i<n ;i++) {
        if ((err=pthread_create(&tid[i], NULL, f, NULL)) != 0) {
            printf("errore: %s\n", strerror(err));
            exit(1);
        }
    }

    for (i=0; i<n ;i++)
        pthread_join(tid[i],NULL);
    printf("finito.\n");

    return 0;
}
```

# Esempio: passaggio parametri

```
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>

void *tbody(void *arg)
{
    int j;
    printf(" ciao sono un thread, mi hanno appena creato\n");
    *(int *)arg = 10;
    sleep(2)      /* faccio aspettare un pò il mio creatore, poi termino */
    pthread_exit((int *)50); /* oppure return ((int *)50); */
}
```

funzione che contiene il  
codice di un peer thread

**Funzione di avvio**

```
main(int argc, char **argv)
{
    int i;
    pthread_t mythread;
    void *result;
    printf("sono il primo thread, ora ne creo un altro \n");
    pthread_create(&mythread, NULL, tbody, (void *) &i);
    printf("ora aspetto la terminazione del thread che ho creato \n");
    pthread_join(mythread, &result);
    printf("Il thread creato ha assegnato %d ad i\n", i);
    printf("Il thread ha restituito %d \n", result);
}
```

**Passa &i al thread, Nota:** void \* nella start permette di passare strutture di diverso tipo

**Legge &result dal thread, Nota:** void \* restituito dalla start permette di leggere strutture di diverso tipo

# Condivisione Memoria

- I due thread condividono lo stesso spazio di indirizzamento, e quindi vedono le stesse variabili: se uno dei due modifica una variabile, la modifica è vista anche dall'altro thread.
- Nel codice precedente *il `main` passa al thread `tbody` il puntatore alla variabile `i` dichiarata nel `main`. il thread `tbody` modifica la variabile, e questa modifica è vista da `main`.*
- Nel caso dei processi tradizionali, una cosa simile è ottenibile solo usando esplicitamente un segmento di memoria condivisa.

# Variabili Globali

- Ma i thread di un task possono condividere variabili in maniera ancora più semplice, usando variabili globali.

```
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>

int global_var = 5;

void *tbody(void *arg)
{
    printf(" ciao sono un thread, ora modifico una var globale\n");
    global_var = 27;
    *(int *)arg = 10;
    pthread_exit((int *)50); /* oppure return ((int *)50); */
}
```

# Esempio: variabili globali, locali, allocazione dinamica

```
typedef struct foo{  
    int a;  
    int b;  
} myfoo;
```

```
myfoo test; // Variabile GLOBALE
```

```
void stampa(char *st, struct foo *test){  
    printf("%s: tid=%d a=%d b=%d\n", st, pthread_self(), test->a, test->b);  
}
```

```
void *fun1(void *arg){  
    myfoo test2 = {1,2}; // Variabile LOCALE  
    printf("%s %d\n", arg, pthread_self());  
    stampa(arg, &test2);  
    pthread_exit((void *)&test2);  
}
```

# Esempio

```
void *fun2(void *arg){  
    test.a = 3;  
    test.b = 4; // Variabile GLOBALE  
    printf("%s %d\n", arg, pthread_self());  
    stampa(arg, &test);  
    pthread_exit((void *)&test);  
}
```

```
void *fun3(void *arg){  
    myfoo *test3;  
    test3=malloc(sizeof(struct foo)); // Variabile allocata dinamicamente  
    test3->a = 5;  
    test3->b = 6;  
    printf("%s %d\n", arg, pthread_self());  
    stampa(arg, test3);  
    pthread_exit((void *)test3); //c  
}
```

# Esempio

```
int main(void){
    char st[100];
    pthread_t tid1;
    pthread_t tid2;
    pthread_t tid3;

    myfoo *b; // PUNTATORE alla struttura (non allocata)

    pthread_create(&tid1, NULL, fun1, "Thread 1"); // Locale
    pthread_join(tid1, (void *)&b);
    stampa("Master ", b);

    pthread_create(&tid2, NULL, fun2, "Thread 2"); // Globale
    pthread_join(tid2, (void *)&b);
    stampa("Master ", b);

    pthread_create(&tid3, NULL, fun3, "Thread 3"); // Dinamica
    pthread_join(tid3, (void *)&b);
    stampa("Master ", b);
}
```



# Esempio

Thread 1: 1077283760

**// Locale**

Thread 1: a=1 b=2

Master : a=1075156600 b=1077281896

Thread 2: 1077283760

**// Globale**

Thread 2: a=3 b=4

Master : a=3 b=4

Thread 3: 1077283760

**// Dinamica**

Thread 3: a=5 b=6

Master : a=5 b=6

# Esercizio

- Scrivere un programma che accetta un intero  $n$  da riga di comando, crea  $n$  thread e poi aspetta la loro terminazione
- Ciascun thread aspetta un numero di secondi casuale tra 1 e 10, poi incrementa una variabile globale intera ed infine ne stampa il valore
- Domanda: ci sono race conditions in questo programma?

# Cancellare un thread

```
int pthread_cancel(pthread_t tid);
```

- chiede che il thread specificato da tid venga terminato
  - non *aspetta* la terminazione
- restituisce 0 se OK, un codice d'errore altrimenti
- Come se pthread\_exit() con il valore di uscita dato dalla costante PTHREAD\_CANCELED

# Similitudini Thread-Processi

- fork
- exit
- waitpid
- kill
- getpid
- processo zombie
- pthread\_create
- pthread\_exit
- pthread\_join
- pthread\_kill
- pthread\_self
- thread terminato in attesa di pthread\_join

# pthread\_detach

In taluni casi è opportuno far sì che lo stato di terminazione di un thread ***T*** non venga memorizzato fintanto che un altro thread ***T'*** relativo allo stesso processo attenda per ***T***, ma sia invece cancellato subito dopo la terminazione di ***T***:

```
#include <pthread.h>

int pthread_detach ( pthread_t *tid);
```

- ***tid*** è l'ID del thread che si vuole distaccare;
- restituisce **0** in caso di successo, un **intero positivo** – secondo le convenzioni di **<sys/errno.h>** – in caso di errore.

però, poi non possiamo chiamare pthread\_join

# thread e fork

- Se un thread chiama fork, nasce un nuovo processo con un solo thread
- Potenziali problemi con i mutex in possesso di altri thread (vedere dopo)

# Thread e segnali

- Le chiamate a signal influenzano tutti i thread
- Se arriva un segnale a un processo, succede che:
  - se il processo ha impostato un handler, il segnale arriva ad *uno qualunque* dei thread (che esegue l'handler)
  - se invece la reazione al segnale consiste nel terminare il processo, *tutti i thread* vengono terminati

# Inviare un segnale a un thread

```
int pthread_kill(pthread_t tid, int signo);
```

- manda il segnale signo al thread specificato da tid
  - se e' impostato un handler, viene eseguito nel thread tid
  - se non e' impostato un handler, e il comportamento di default e' di terminare il processo, vengono comunque terminati tutti i thread
- restituisce 0 se OK, un codice d'errore altrimenti



# Esempio

```
signal(SIGUSR1, usr1);
pthread_create(&tid1, NULL, fun, "Thread 1");
pthread_create(&tid2, NULL, fun, "Thread 2");
pthread_create(&tid3, NULL, fun, "Thread 3");
sleep(1);
pthread_kill(tid1, SIGUSR1);
pthread_kill(tid2, SIGUSR1);
pthread_kill(tid3, SIGUSR1);
```

(USR1 = User defined signal)

```
sigemptyset(&set); // Configura la maschera SOLO nel master thread
sigaddset(&set, SIGUSR1);
sigprocmask(SIG_SETMASK, &set, NULL);
sleep(1);
while (i++<10){
    sleep(1);
    kill(pid, SIGUSR1); // il segnale e' intercettato da un thread
}
```

# Esempio

**Thread id=1077283760 ricevuto segnale**

**Thread id=1079385008 ricevuto segnale**

**Thread id=1081486256 ricevuto segnale**

**Thread id=1077283760 ricevuto segnale**

**Thread id=1077283760 ricevuto segnale**

**Thread id=1077283760 ricevuto segnale**

**Thread id=1077283760 ricevuto segnale**

**Thread id=1077283760 ricevuto segnale**

**Thread id=1077283760 ricevuto segnale**

**Thread id=1077283760 ricevuto segnale**

**Thread id=1077283760 ricevuto segnale**

**Thread id=1077283760 ricevuto segnale**

**Thread id=1077283760 ricevuto segnale**

# Attributi di un thread

- un thread può essere creato in “detached state” (stato sconnesso)
- un thread può bloccare i tentativi di essere cancellato (cancellabilità)
- altri attributi
  - posizione e dimensione dello stack
  - attributi real-time

# Gestione Attributi

```
include <pthread.h>
```

```
int pthread_attr_init (pthread_attr_t *attr);
```

```
int pthread_attr_destroy(pthread_attr_t *attr);
```

- inizializza e distrugge una struttura per gli attributi di un thread. Uso:
  - si alloca una struttura pthread\_attr\_t (struttura opaca)
  - si chiama pthread\_attr\_init
  - si modificano gli attributi contenuti nella struttura usando apposite funzioni (vedere dopo)
  - si passa la struttura a pthread\_create
  - si distrugge la struttura con pthread\_attr\_destroy
- restituiscono 0 se OK, un codice d'errore altrimenti

# Detached State

- Se non ci interessa il valore di ritorno di un thread, conviene crearlo in *detached state*
  - però, poi non possiamo chiamare `pthread_join`

# Impostare detached state

```
int pthread_attr_setdetachstate(pthread_attr_t *attr,  
                                int detachstate);
```

- imposta l'attributo detach-state della struttura puntata da attr
- l'argomento detachstate può essere:
  - PTHREAD\_CREATE\_JOINABLE (default)
  - PTHREAD\_CREATE\_DETACHED
- restituisce 0 se OK, un codice d'errore altrimenti

# Esempio

## Creazione di un thread in stato dispatched:

```
#include <pthread.h>

int makethread(void * (*fn) (void *), void arg *) {
    int err;
    pthread_t tid;
    pthread_attr_t attr;

    err = pthread_attr_init(&attr);
    if(err!=0) return (err);
    err =
    pthread_attr_setdetachstate(&attr, PTHREAD_CREATE_DETACHED)
    ;
    if (err==0)
        err = pthread_create(&tid, &attr, fn, arg);
    pthread_attr_destroy(&attr);
    return err;
}
```

# Cancellabilità

- In ogni istante, un thread può essere cancellabile o non cancellabile
- Quando partono tutti i thread sono cancellabili
- Quando un altro thread chiama `pthread_cancel`
  - se il thread è cancellabile, viene cancellato
  - se non è cancellabile, la richiesta di cancellazione viene memorizzata, in attesa che il thread diventi cancellabile



# Impostare la Cancellabilità

```
int pthread_setcancelstate(int state, int *oldstate);
```

- imposta la cancellabilità a state e restituisce la vecchia cancellabilità in oldstate
- state e oldstate possono assumere i valori:
  - PTHREAD\_CANCEL\_ENABLE
  - PTHREAD\_CANCEL\_DISABLE
- restituisce 0 se OK, un codice d'errore altrimenti

# Riferimenti

- Advanced Programming in the Unix Environment (Second Ed.)
  - Threads: 11.1, 11.2, 11.3, 11.4, 11.5