

Tema 3-Interbloqueo e inanición

Es una situación donde dos o más procesos están esperando por recursos que el otro tiene ocupados. Por ejemplo:

```
void fun(int *v1, int *v2, mtx_t *m1, mtx_t *m2){
    int x;

    mtx_lock(m1);
    mtx_lock(m2);
    x= *v1 + *v2;
    mtx_unlock(m1);
    mtx_unlock(m2);

    return x;
}
```

Si llamamos a la función desde 2 threads de forma que los valores se intercambien:

- fun(a, b, m1, m2)
- fun(b, a, m2, m1)

Ambos threads se quedarían esperando al mutex que tiene el otro bloqueado.

Puede darse interbloqueo cuando:

- Exclusión mutua: existen recursos no compartibles.
- Hold and wait: un proceso mantiene recursos reservados mientras espera para reservar otros.
- No apropiación: el SO no puede liberar recursos reservados.
- Espera circular: los procesos esperan por recursos reservados por procesos que esperan por los primeros.

El interbloqueo se puede evitar mediante detección o prevención. Como el sistema operativo conoce que recursos están siendo utilizados y en espera, puede saber qué y cuándo produce un interbloqueo. Al detectarlo puede matar a los procesos involucrados o puede apropiarse de los recursos y entregárselos a otro proceso. Pero el programador puede prevenirlo (hold and wait o reserva ordenada).

Hold and wait

```
void fun(int *v1, int *v2, mtx_t *m1, mtx_t *m2){
    int x;
```

```

while(1){
    mtx_lock(m1);
    if(mtx_trylock(m2)){
        mtx_unlock(m1);
        continue;
    }
}
x= *v1 + *v2;
mtx_unlock(m1);
mtx_unlock(m2);
break;

return x;
}

```

Reserva ordenada

```

void fun(int *v1, int *v2, mtx_t *m1, mtx_t *m2, int orden1, int orden 2){
    int x;

    if(orden1<orden2){
        mtx_lock(m1);
        mtx_lock(m2);
    } else{
        mtx_lock(m2);
        mtx_lock(m1);
    }
    x= *v1 + *v2;
    mtx_unlock(m1);
    mtx_unlock(m2);

    return x;
}

```