2024-06-07 - Watch di variabili condivise

Aggiungiamo al sistema il meccanismo dei watch, tramite il quale un processo può monitorare tutti i cambiamenti del valore di una variabile causati dagli altri processi. Un processo installa un watch specificando l'indirizzo di una variable e la sua dimensione, diventando quindi watcher e proprietario del watch. Il watcher si può poi sospendere in attesa che un altro processo modifichi la variabile, e a quel punto si risveglia ricevendo il nuovo valore.

Per realizzare il meccanismo operiamo nel modo seguente:

- 1. il watch può essere installato solo su variabili che si trovano nello spazio utente condiviso;
- 2. quando il watch viene installato, il sistema disabilita le scritture sulla pagina che contiene la variabile da osservare;
- 3. questo comporta che tutti i processi che tentano di scrivere in quella pagina ricevono una eccezione di page fault;
- 4. il sistema intercetta questo page fault, riabilita le scritture sulla pagina, abilita il Single Step per il processo che stava tentando di scrivere e lo rimette in esecuzione: diciamo che il processo è sotto osservazione (watched);
- 5. quando il processo sotto osservazione riceve l'eccezione di debug (subito dopo aver eseguito l' operazione di scrittura nella pagina), il sistema confronta il nuovo valore della variabile con quello precedente e, se differiscono, lo passa al watcher; disabilita nuovamente le scritture nella pagina e disattiva il Single Step sul processo watched (che smette così di essere sotto osservazione).
- 6. il passaggio del nuovo valore al watcher è sincrono: il processo resta sospeso fino a quando il watcher non ha ricevuto il valore.

Per assicurarci che, nei punti 3 e 4, solo il processo sotto osservazione possa scrivere nella pagina, il sistema lo fa girare con le interruzioni esterne disabilitate (ovviamente solo per il tempo in cui il processo è sotto osservazione). Per semplicità prevediamo che nel sistema si possa installare un solo watch alla volta. Quando il watcher termina il watch corrente viene disattivato, in modo che un altro processo ne possa installare uno nuovo.

Attenzione: il watcher deve osservare i cambiamenti della variabile osservata nell'ordine in cui si sono verificate, indipendentemente dalla priorità dei processi che le hanno causate. Casi particolari: le scritture del watcher stesso vanno permesse, ma non vanno notificate; i processi che causano page fault o eccezioni di debug non correlate con il meccanismo del watch devono essere abortiti normalmente.

Aggiungiamo i seguenti campi al descrittore di processo:

```
/// true se il processo sta per scrivere nella zona osservata
    bool being_watched;
    /// valore scritto dal processo sulla zona osservata
    natq new_watch_value;
};
des_proc* crea_processo(void f(natq), natq a, int prio, char liv)
                            // des_proc per il nuovo processo
    des_proc*
                p;
    p->being_watched = false;
    p->new watch value = 0;
void distruggi_processo(des_proc* p)
{
    delwatch(p);
}
Il campo being_watched vale true se il processo è sotto osservazione; il campo
new_watch_value contiene il nuovo valore della variabile scritto dal processo
mentre era sotto osservazione.
Aggiungiamo la seguente struttura dati:
struct watch_des {
    /// indirizzo virtuale della variabile osservata (se 0, non ci sono watch installati)
    vaddr
    /// dimensione (in byte) della variabile osservata
    natq
            size;
    /// id del processo watcher
            watcher id;
    natl
    /// ultimo valore scritto nella variabile osservata
    natq
            old_value;
    /// lista su cui si sospende il watcher in attesa dei processi osservati
    des_proc *watcher_waiting;
    /// lista su cui si sospendono i processi osservati in attesa di passare il valore al w
    des_proc *watched_waiting;
} watch_state;
void delwatch(des_proc *p)
    watch_des *w = &watch_state;
    if (!w->v || p->id != w->watcher_id)
```

struct des_proc {

```
return;
    // riabilitiamo le scritture
    tab_iter it(p->cr3, w->v, w->size);
    while (it.down())
    it.get_e() |= BIT_RW;
    // resettiamo il watch_state
    w->v=0;
    w->size = 0;
    w->watcher_id = 0;
    // risvegliamo eventuali processi watched
    while (des_proc *s = rimozione_lista(w->watched_waiting)) {
        s->being watched = false;
        s->new_watch_value = 0;
        inserimento lista(pronti, s);
    }
}
```

Il campo v contiene l'indirizzo virtuale della variabile osservata (se 0, non ci sono watch installati); il campo size contiene la dimensione (in byte) della variabile osservata; il campo watcher_id contiene l'id del processo watcher; il campo old_value contiene l'ultimo valore scritto nella variable osservata; il campo watcher_waiting punta alla testa della lista su cui si sospende il watcher in attesa dei processi osservati; il campo watched_waiting punta alla testa della lista su cui si sospendono i processi osservati in attesa di passare il valore al watcher (questa lista non è ordinata per priorità, ma in base all'ordine delle scritture operate dai processi).

```
extern "C" void gestore_eccezioni(int tipo, natq errore, vaddr rip)
{
    ...
    if (tipo == 14 && (errore & PF_WRITE) && handle_watch_pf(readCR2()))
        return;
    if (tipo == 1 && handle_watch_ss())
        return;
    ...
}
```

Infine aggiungiamo le seguenti primitive (abortiscono il processo in caso di errore):

• bool setwatch(void *ptr, size_t size) (già realizzata): installa un watch sulla variabile di indirizzo ptr e dimensione size; è un errore se la variabile non si trova nello spazio utente condiviso o non è accessibile in lettura, o se non ha una dimensione di 1, 2, 4, o 8, o non è allineata natu-

ralmente; restituisce false se c'è già un watch installato, true altrimenti;

• natq watch(): restituisce il prossimo valore della variabile osservata (eventualmente esteso senza segno a 8 byte); è un errore se non ci sono watch installati o se il processo non è il watcher corrente.

```
extern "C" void c_setwatch(void *ptr, natq size)
    if (size != 1 && size != 2 && size != 4 && size != 8) {
        flog(LOG_WARN, "setwatch: size %lu non valida", size);
        c_abort_p();
        return;
    }
    vaddr v = int cast<vaddr>(ptr);
    if (v & (size - 1)) {
        flog(LOG_WARN, "setwatch: indirizzo %lx non allineato a %lu", v, size);
        c_abort_p();
        return;
    }
    if (!c_access(v, size, true, true)) {
        flog(LOG_WARN, "setwatch: intervallo [%lx, %lx) non valido", v, v + size);
        c_abort_p();
        return;
    }
    watch_des *w = &watch_state;
    if (w->v) {
        esecuzione->contesto[I_RAX] = false;
        return;
    }
    w->v = v;
    w->size = size;
    w->watcher_id = esecuzione->id;
    w->old_value = 0;
    memcpy(&w->old_value, voidptr_cast(w->v), w->size);
    tab_iter it(esecuzione->cr3, v, size);
    while (it.down())
    it.get_e() &= ~BIT_RW;
    esecuzione->contesto[I_RAX] = true;
    \label{log_def} \texttt{flog(LOG\_DEBUG, "setwatch: v=\%lx size=\%lu", w->v, w->size);}
}
bool handle_watch_pf(vaddr cr2)
```

```
watch_des *w = &watch_state;
    if (!w->v) {
        // non ci sono watch attivi
        return false;
    }
    if (base(cr2, 0) != base(w->v, 0)) {
        // l'accesso non riquarda il watch corrente
        return false;
    }
    // permettiamo al processo di eseguire la scrittura e lo catturiamo subito dopo
   natg *pila = ptr cast<natg>(esecuzione->contesto[I RSP]);
   pila[2] |= BIT_TF;
   pila[2] &= ~BIT IF;
   tab_iter it(esecuzione->cr3, w->v, w->size);
   while (it.down())
   it.get_e() |= BIT_RW;
    // siccome stiamo attivando la scrittura che prima era disabilitata, il
   // TLB causerà sicuramente miss sull'operazione in scrittura e dunque
    // non c'è bisogno di invalidare l'entrata
    esecuzione->being_watched = true;
   return true;
Modificare il file sistema.cpp per completare le parti mancanti.
/**
 * Obrief Gestisce eventuali eventi watch (single step)
 * @return true se l'evento è stato riconosciuto e gestito e il
        processo non deve essere abortito, false se la gestione
        dell'eccezione deve proseguire normalmente (abortendo
        il processo)
 */
bool handle_watch_ss()
    // se being_watched non è settato si tratta di un processo che ha
    // causato questa eccezione per altri motivi, e deve essere abortito
    if (!esecuzione->being watched)
        return false;
    esecuzione->being_watched = false;
```

```
// resettiamo il single step, riabilitiamo le interruzioni esterne e
    // disabilitiamo nuovamente le scritture sulla pagina che contiene
    // la zona da osservare
   natq *pila = ptr_cast<natq>(esecuzione->contesto[I_RSP]);
    pila[2] &= ~BIT_TF;
   pila[2] |= BIT_IF;
   watch_des *w = &watch_state;
    tab iter it(esecuzione->cr3, w->v, w->size);
    while (it.down())
    it.get_e() &= ~BIT_RW;
    // questa volta dobbiamo invalidare l'entrata, perché il TLB potrebbe
    // aver memorizzato il vecchio stato di RW
   invalida_entrata_TLB(w->v);
    // vediamo se il valore del watch è cambiato
    natq cur_value = 0;
   memcpy(&cur_value, voidptr_cast(w->v), w->size);
    if (cur_value == w->old_value) {
       // non è cambiato: non notifichiamo il watcher e lasciamo che
        // il processo prosequa indisturbato
       return true;
    }
    w->old_value = cur_value;
    // gli accessi da parte del watcher stesso vanno ignorati
   if (w->watcher_id == esecuzione->id)
        return true;
    // altrimenti notifichiamo il watcher (gestiamo i casi in cui il watcher
    // è già in attesa oppure no)
    if (w->watcher_waiting) {
        w->watcher_waiting->contesto[I_RAX] = cur_value;
        inspronti();
        inserimento_lista(pronti, w->watcher_waiting);
        w->watcher_waiting = nullptr;
    } else {
        esecuzione->new_watch_value = cur_value;
        inserimento_in_fondo(w->watched_waiting, esecuzione);
    schedulatore();
   return true;
}
extern "C" void c watch()
```

```
watch_des *w = &watch_state;
if (!w->v || w->watcher_id != esecuzione->id) {
    flog(LOG_WARN, "watch: chiamata non valida");
    c_abort_p();
    return;
}
if (w->watched_waiting) {
    des_proc *p = rimozione_lista(w->watched_waiting);
    esecuzione->contesto[I_RAX] = p->new_watch_value;
    inspronti();
    inserimento_lista(pronti, p);
} else {
    inserimento_lista(w->watcher_waiting, esecuzione);
}
schedulatore();
}
```