1 Considerazioni generali

Le uniche strutture dati che ho usato per gestire la memoria interna di storman fino alla parte C sono state liste. Ho utilizzato per la precisione

- Una lista per gestire le zone. All'interno di ogni nodo ho messo le informazioni:
 - placement: ovvero l'indirizzo di memoria di inizio della zona;
 - tot mem: ovvero la memoria totale allocata nella zona;
 - block_listhead: ovvero il puntatore alla testa della lista dei blocchi della zona;
- Una lista ordinata (secondo il valore di *placement*) per gestire i blocchi di ogni zona. All'interno di ogni nodo ho messo le informazioni:
 - placement: ovvero l'indirizzo di memoria di inizio del blocco;
 - tot mem: ovvero la memoria totale allocata nel blocco;
 - alignment: ovvero l'allineamento richiesto dall'utente in block_alloc.
 Per i blocchi liberi ha valore 1;
 - block_listhead: ovvero il puntatore alla testa della lista dei puntatori al blocco. Se questo puntatore è NULL vuol dire che non ci sono puntatori, ovvero che il blocco è "libero";

Una lista per gestire i puntatori al blocco. All'interno di ogni nodo ho messo le informazioni:

- ptr: ovvero l'indirizzo di memoria a cui punta il puntatore all'interno del blocco;
- ptrptr: ovvero il puntatore all'indirizzo di memoria fornito con block alloc o altre funzioni per assegnare puntatori dall'utente.

${\small 2}\quad \text{Libreria } \textit{funzionivarie}$

In questa libreria sono presenti le funzioni di base e di utilizzo generale per *storman*. Oltre a funzioni di inserimento e di eliminazione di nodi all'interno delle liste abbiamo:

• zone_alloc: Una funzione che alloca con malloc una zona di dimensione doppia rispetto al size fornito dall'utente;

- *clean_zone*: serve per unire blocchi liberi della zona consecutivi in un unico blocco;
- lookfor: cerca all'interno dei puntatori di storman se c'è un puntatore con ptrptr uguale a un valore fornito. Se sì ritorna 1, altrimenti 0. Passando per indirizzo dei puntatori alle struct zone, block e list_blockPtr assegna a questi valori la zona, il blocco e il puntatore in cui è stato trovato il valore.
- lookfor_block: Cerca all'interno di storman se il valore passato è un indirizzo di memoria di un blocco di storman. Se sì ritorna 1, 0 altrimenti. Similmente alla funzione precendente, passando per indirizzo dei puntatori alle struct zone e block, assegna a questi valori la zona e il blocco in cui è stato trovato il valore.
- count_storman_block: Funzione che serve a contare il numero di blocchi occupati di storman

3 Parte A

Analizzerò più da vicino il funzionamento delle prime due funzioni della parte A. pointer_assign e pointer_release sono meno interessanti e sono ampiamente spiegate nei commenti al codice.

3.1 block alloc

Il funzionamento è divisibile in tre parti. In primis controlla che alignment sia accettabile con la funzione ricorsiva isAccetable. Poi controlla se l'indirizzo in ptr_addr è già gestito con la funzione lookfor e se sì applico block_release. Da qui in poi abbiamo la certezza che l'indirizzo in ptr_addr non è già gestito da storman, cerco un blocco libero che abbia abbastanza memoria, facendo attenziona anche allo spazio vuoto da lasciare a causa dell'allineamento. Se non lo trovo allora applico zone_alloc e rifaccio la ricerca che avrà adesso sicuramente successo. Trovato il blocco, aggiorno le mie strutture dati interne e ritorno i valori richiesti.

3.2 block release

Cerca con *lookfor* il puntatore di *storman* da rilasciare e lo rilascia. Controlla se il blocco adesso è diventatato libero, se sì bisogna quindi solo ripulire la zona con *clean_zone*. Controlla infine se nella zona è rimasto un solo blocco

e se questo blocco è libero, questo significa che non c'è più nessun puntatore a quella zona, dunque la rilascio.

4 Parte B

La funzione *block_info* segue quasi letteralmente le indicazioni fornite ed è ampiamente spiegata nei commenti. La *macro assign* strutta le funzioni *lookfor* e *lookfor_block* per per verificare le condizioni 1 e 2, e assegna a *lv* il valore *rv* se non sono verificate.

4.1 pointer info

Il codice è molto breve. Per prima cosa controlla che ptr_addr sia effettivamente gestito da storman. Cerca poi se ptr_addr è all'interno di un blocco di storman, in tal caso lo storage del puntatore con indirizzo in ptr_addr è di tipo dinamico, altrimenti è di tipo statico o automatico.

$4.2 \quad block \quad realloc$

block_realloc ha un funzionamento molto diverso a seconda del valore di newsize. Abbiamo tre casi:

- 1. se |B| = newsize allora non c'è nulla da fare
- 2. se newsize < |B| allora:
 - Controlla con la funzione *ptrMoreThanSize* se ci sono dei puntatori che non permettono il restringimento del blocco, se ci sono ritorna 2:
 - Se posso restringere il blocco allora aggiorna i valori di tot_mem del blocco. Adesso abbiamo due casi: se c'è un blocco successivo all'interno della zona e questo blocco è libero, aggiorno l'indirizzo di inizio del blocco libero successivo e la sua tot_mem; se non c'è un blocco successivo o è occupato allora creo un nuovo blocco libero che riempie lo spazio vuoto rimasto nel restringere il blocco.
- 3. Se newsize > |B| allora:
 - Controllo se ho spazio a destra del blocco con la funzione thereIsRightSpace;

- Se ho trovato dello spazio, aggiorno il valore *tot_mem* del mio blocco e restringo o cancello fino ai 2 blocchi successivi (il caso peggiore è se devo cancellare il blocco libero successivo e restringere il blocco occupato ancora dopo);
- Se non ho trovato dello spazio libero allora: alloco un nuovo blocco con $tot_mem = newsize$, copio con la funzione myMemCopy byte per byte lo storage nel nuovo blocco, sposto i puntatori del vecchio blocco nel nuovo blocco con $pointer_assign$ ed infine dealloco il vecchio blocco con $block_release$.

5 Parte C

5.1 Libreria funzioniParteC

Per la parte C è stato necessario creare nuove strutture dati:

- Una coda di struct *list blockPtr*;
- Un grafo orientato di blocchi dove ogni blocco è collegato a quelli raggiungibili (nella definizione data nella spiegazione di *sweeping_release* nel pdf di presentazione del progetto) in un solo passo.
- Una lista di interi che mi servirà per fare liste di elementi del grafo (indentificati dagli indici del vettore in cui è salvato il grafo).

In questa libreria abbiamo le funzioni di base per queste strutture. Sono presenti inoltre le funzioni:

- block_enqueue: che inserisce nella coda i puntatori il cui storage è contenuto nel blocco fornito;
- create block graph: che crea il grafo;
- visita: che è una visita in profondità del grafo.

5.2 ext block release

ext_block_release in primis inserisce nella coda il puntatore di storman corrispondente a ptr_addr. Poi itera questo procedimento fino all'esaurimento della coda: estrae un elemento della coda, cerca il blocco corrispondente e controlla se ha un solo puntatore e se sì inserisce nella coda tutti i puntatori il cui storage è contenuto in B con block_enqueue, infine rilascia il puntatore ed eventualmente il blocco corrispondente con block_release.

5.3 ext block alloc

Controlla se ptr_addr è già gestito da storman. Se sì applica $ext_block_release$ e poi $block_alloc$, altrimenti applica solo $block_alloc$.

5.4 sweeping_release

Ho implementato *sweeping_release* come la ricerca delle componenti connesse di un grafo. Creando un grafo come spiegato in precedenza e facendo una visita a partire da ogni blocco che ha in sè un puntatore con storage statico o automatico marco come visitati tutti i blocchi che non devo eliminare. Tutti gli altri blocchi li rilascio iterando *block release*.