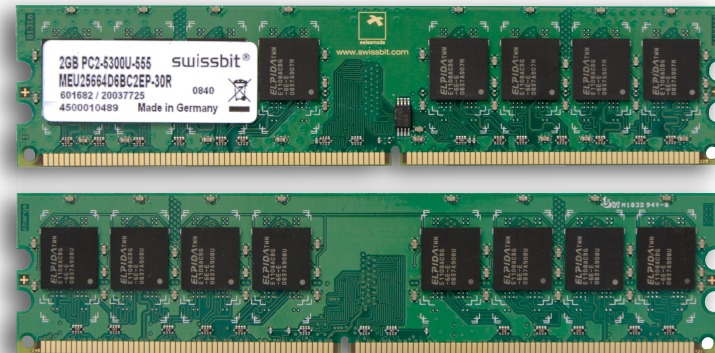
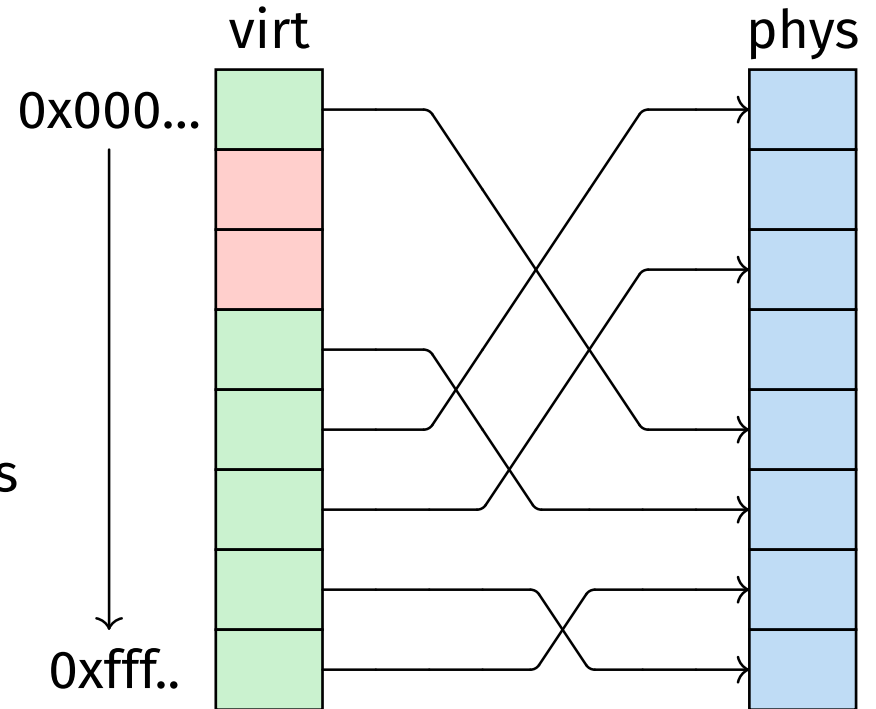


**Minne**

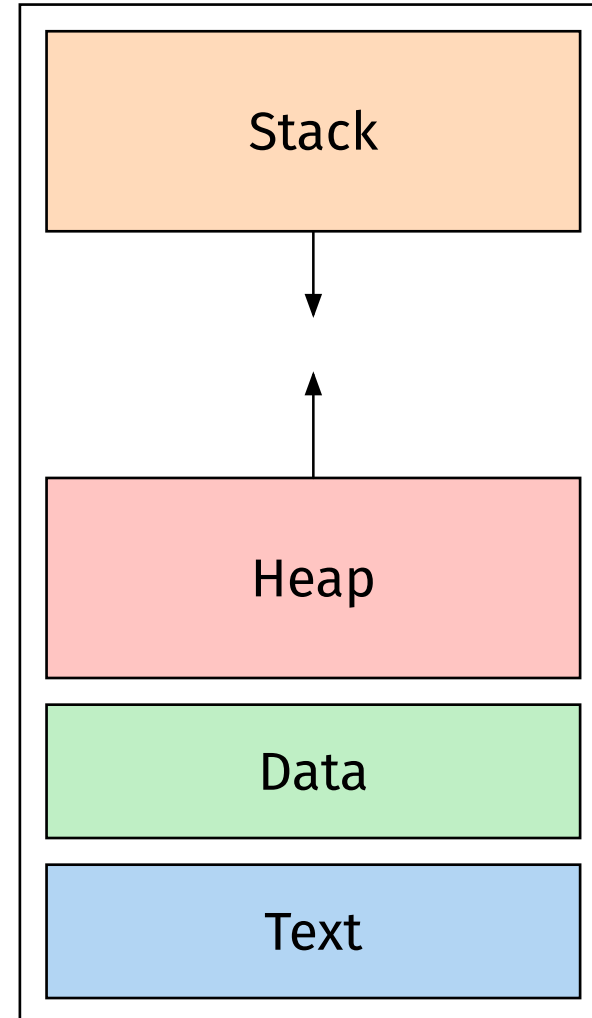
- Eller bara *RAM-minne*, stickorna som sätts i moderkortet
- Datorns arbetsminne
- Basically en array av bytes som kan läsas och skrivas



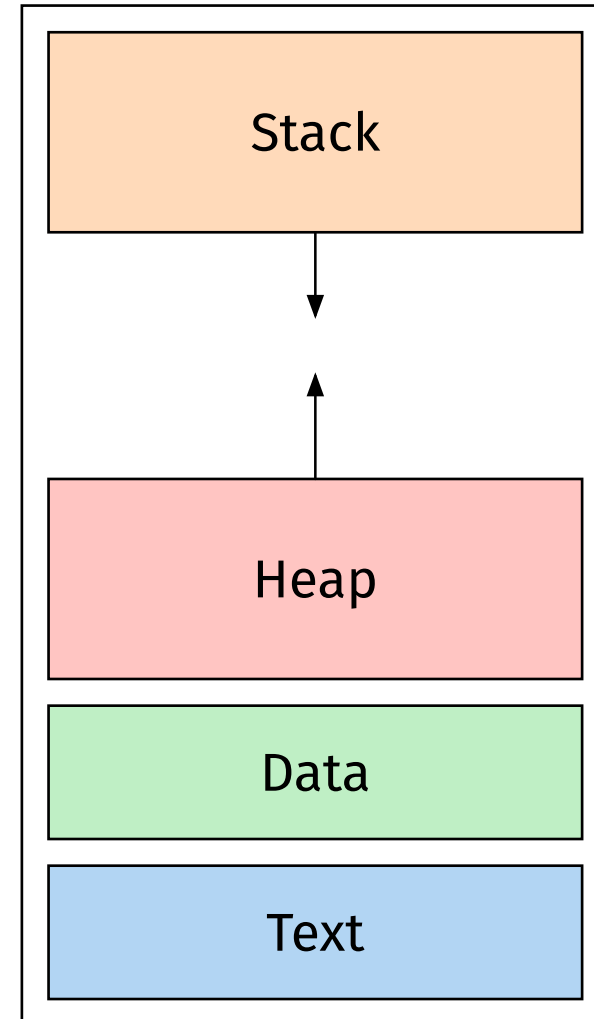
- En adressrymd av *virtuella adresser*
- Det som program ser när de körs
- Varje process har en egen virtuell adressrymd
- Översätts till fysiska adresser när de används
- En process ser bara det fysiska minne som finns *mappat* i dess virtuella adressrymd
- Skyddar program mot sig själva och varandra



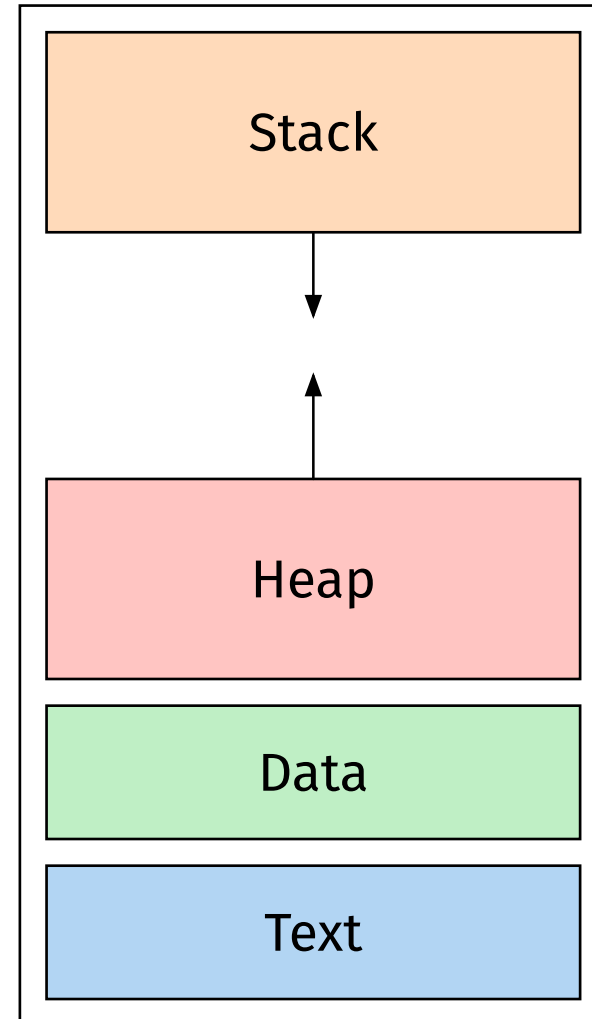
- I virtuellt minne ser minnesrymden ut så här
- Består av virtuella sidor som måste mappas till fysiska sidor av operativsystemet
- För att växa heapen krävs systemanrop



- Systemanrop som `sbrk`, `mmap` (Unix), `HeapAlloc`, `VirtualAlloc` (Windows) används för att utöka processens minnesrymd
- Detta sköts dock främst av standardbiblioteksfunktioner som `malloc` (C) eller `new` (C++).



- Används `malloc` för att allokera sidor?
- Nej, `malloc`-implementationen är en fullfjädrad algoritm för att tillhandahålla minnesregioner av olika storlekar till användaren.



# Minnesallokering

- Det finns flera krav som kan ställas på en allokeringsalgoritm
- Vi vill kunna allokera och frigöra minne effektivt
- Vi vill oftast kunna allokera regioner av olika storlekar
- Allokering och frigöring kan ske i godtycklig ordning
- Vi vill undvika *extern* och *intern fragmentering*

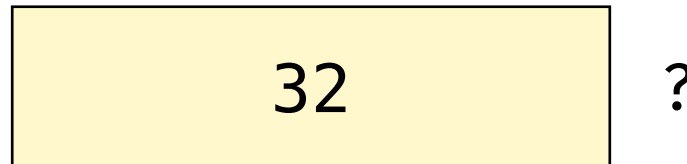
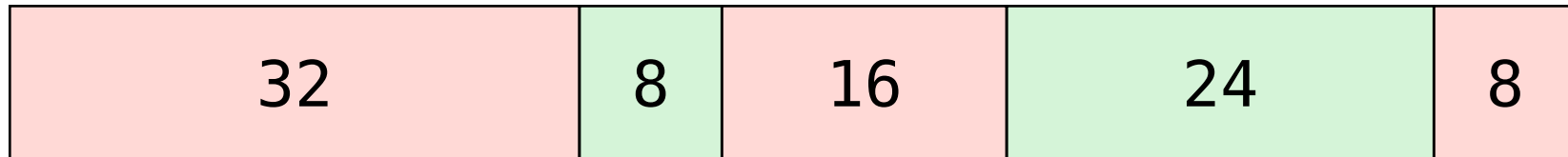


- *Intern fragmentering* innebär att den allokerade regionen är större än vad som faktiskt används
- Exempel:

```
char message[] = "Tjena!";  
char *copy = malloc(sizeof(message));  
memcpy(copy, message, sizeof(message));
```

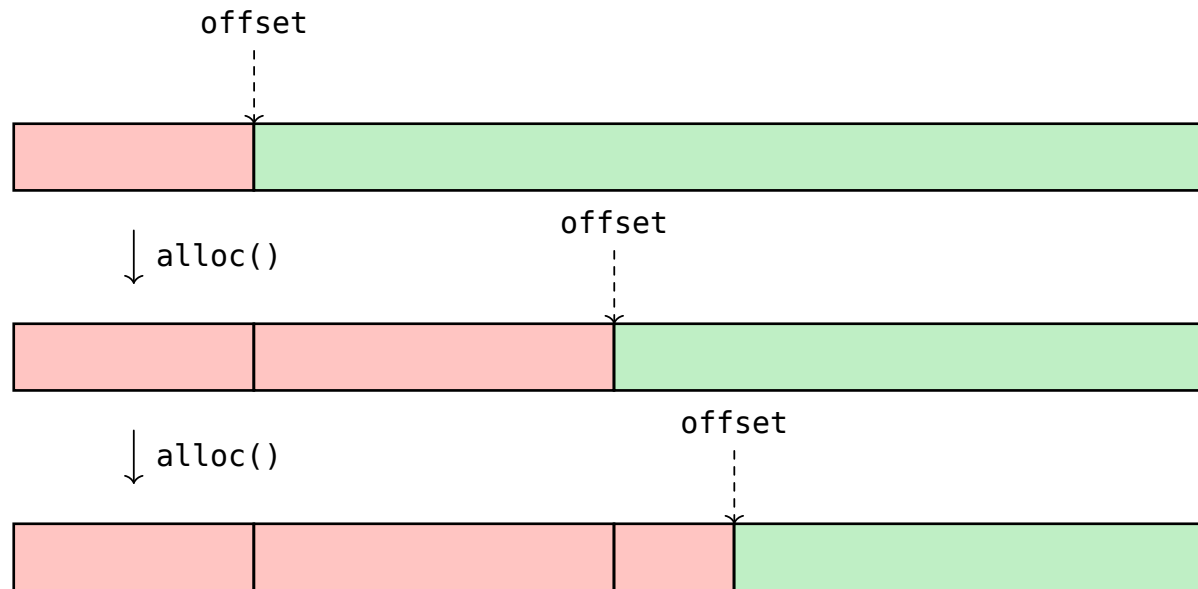
- `malloc` allokerar 8 bytes (på ett 64-bitars system), men storleken på strängen är 7
- Detta sker för att `malloc` utgår från maximal alignment

- *Extern fragmentering* innebär att det finns tillräckligt med ledigt minne för att rymma en begäran, men det är utspritt.

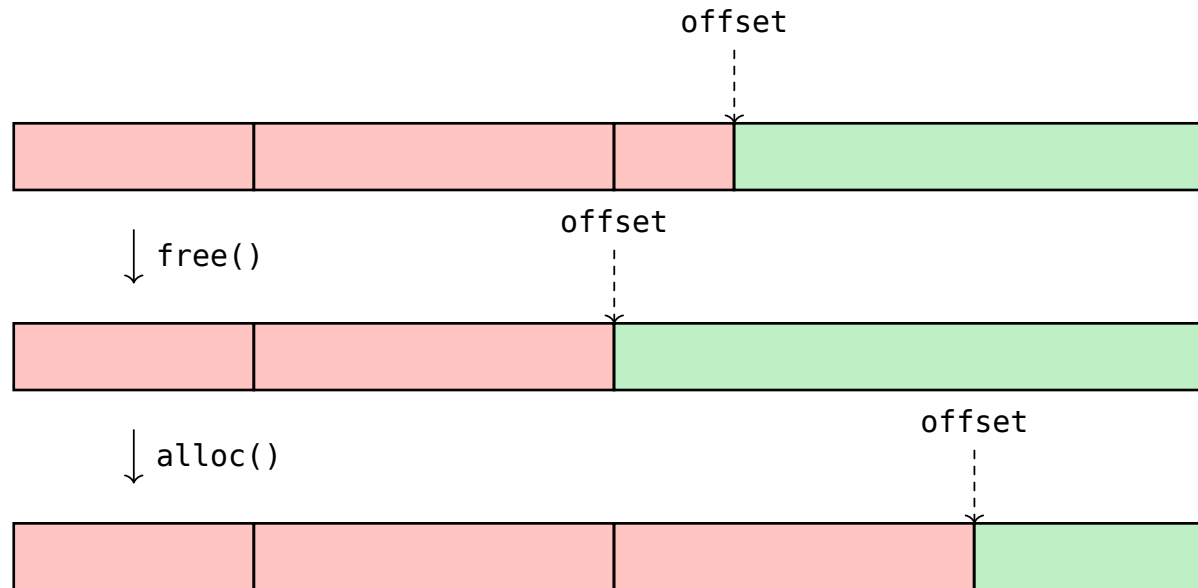


# Algoritmer för minnesallokering

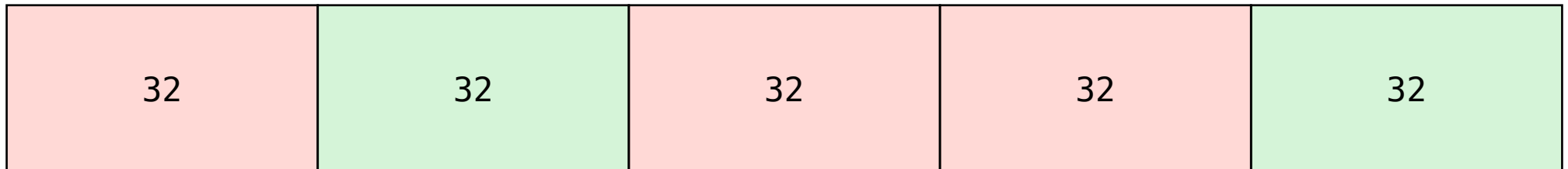
- Allokerar minne från vänster till höger
- Kallas även *bump allocator*
- Komplexitet? Problem?



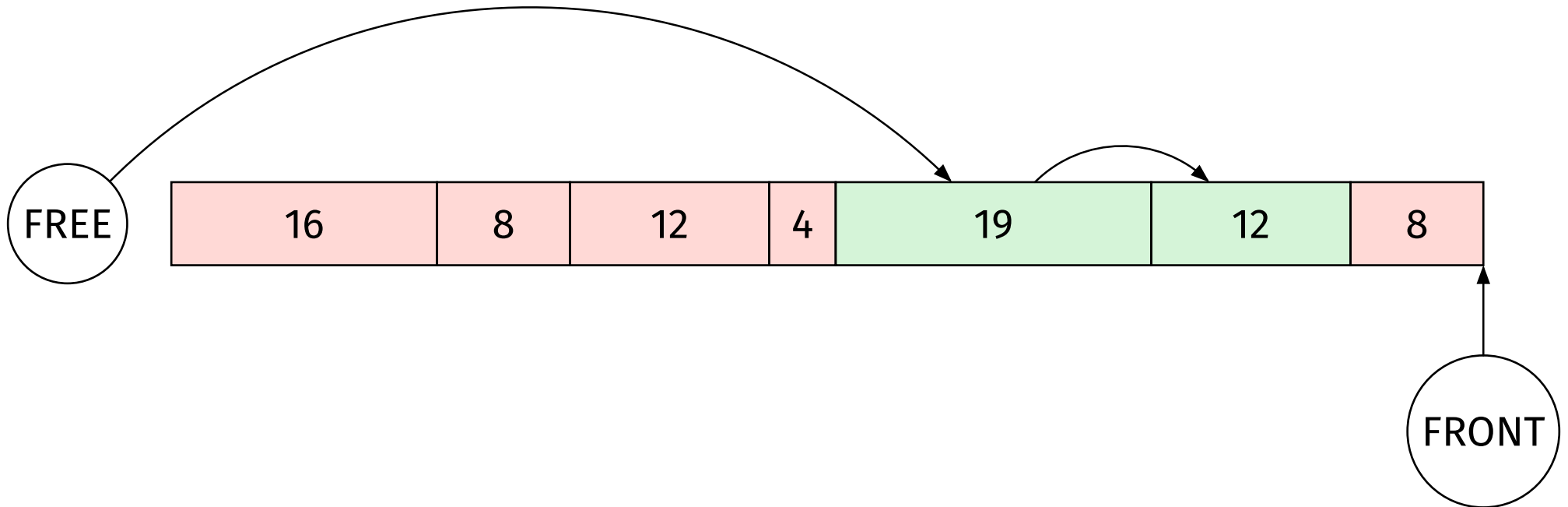
- Linear allocator där vi även kan frigöra det översta blocket



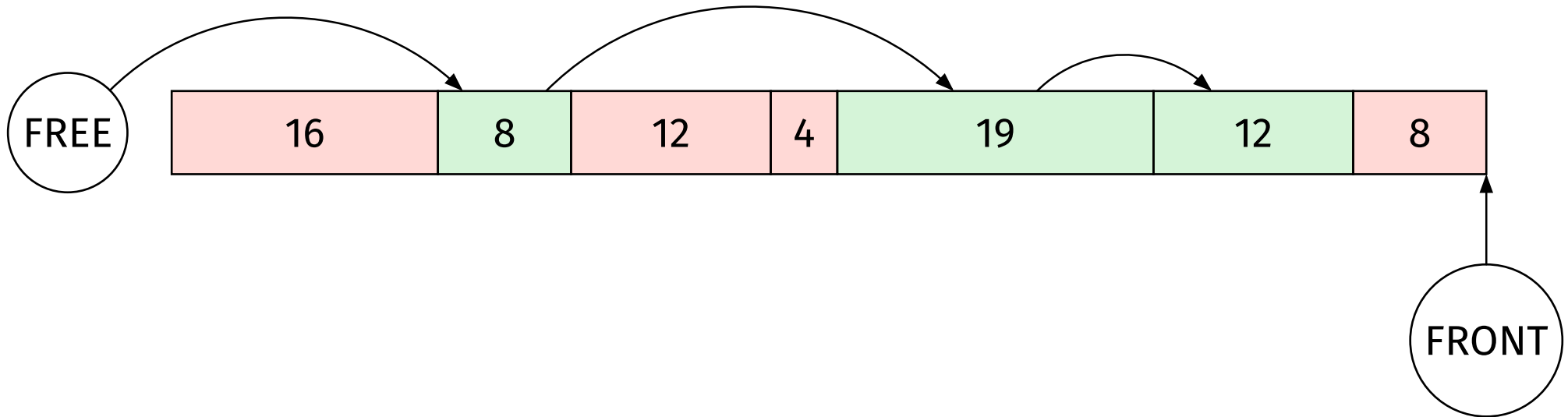
- Alla allokeringar är av samma storlek
- Användbart om det är samma typ som alltid allokeras



- Allokeringen växer linjärt
- När vi frigör minne, lägg till i en *free list*
- När vi ska allokera, kolla listan först



- Allokeringen växer linjärt
- När vi frigör minne, lägg till i en *free list*
- När vi ska allokeras, kolla listan först





- För att välja ett block i listan finns olika metoder
- T.ex. **best fit**, **worst fit**, **first fit** och **next fit**

## First fit

- Välj första block i listan som rymmer begäran
- Tidseffektiv, men kan leda till extern fragmentering

## Next fit

- Som **First fit** men vi börjar från där vi senaste slutade i listan

## Best fit

- Välj det minsta block som rymmer begäran
- Leder till små ofta oanvändbara fria block

## Worst fit

- Välj det största blocket
- Leder till större överblivna block när vi splittar

- Minnesrymden delas rekursivt i två för att rymma begäran
- När vi frigör minne kan vi slå ihop block
- Extern fragmentering kan minskas med chaining

4096							
2048				2048			
1024		1024		1024		1024	
512	512	512	512	512	512	512	512

- Arenas innebär att man allokerar mycket minne som sedan frigörs i ett svep
- Användbart i t.ex. spelloopar där man skapar objekt som ska frigöras i slutet av varje frame

**Läxa**

- Implementera två typer av memory allocators
- Använd er av något systemnivåspråk, helst C, C++ eller Zig
- Det går bra att först allokera en region med `malloc`, och låta er allocator rå om den regionen
- Annars kan ni försöka att allokera pages direkt med systemanrop
- En kul utmaning är att försöka ersätta `malloc`
- På Linux går det att "overrida" libc-versionen med

```
$ LD_PRELOAD=./din_malloc.so <nåt kommando>
```