Capítulo 12 — Arenas (asignadores de región)

> *Capítulo avanzado. Se apoya en lo aprendido sobre punteros (`08`), `struct` (`09`) y memoria dinámica (`09-memoria-dinamica`). Leelo después de tener claros `malloc`, `free` y las operaciones con punteros.*

12.1 El problema: `malloc` para todo, `free` para todo

Cuando recién empezás, la memoria dinámica parece simple:

```
Node *n = malloc(sizeof(Node));   // reservo
/* ... uso ... */
free(n);                          // libero
```

Ese par `malloc` / `free` funciona bien para **un** objeto. El problema aparece cuando tu programa necesita reservar **muchísimas cosas pequeñas**: nodos de un árbol, tokens de un parser, cadenas temporales, estructuras de un request HTTP, filas de una tabla, etc.

Ahí empezás a ver estos dolores:

- **Seguís el rastro de cada `free`.** Si te olvidás de uno, tenés una *fuga de memoria* (memory leak).
- **Liberás dos veces** lo mismo y el programa explota (*double free*).
- **Usás memoria después de liberarla** (*use-after-free*): el peor bug, porque a veces "funciona".
- **Reservar mil veces** un pedacito tiene costo: cada `malloc` lleva *overhead* interno.
- **Manejar un error a mitad de camino** (por ejemplo, falló el `malloc` número 400 de 1000) te obliga a liberar todo lo anterior. Código feo y frágil.

La pregunta clave es: **¿y si en lugar de reservar y liberar objeto por objeto, reservo un bloque grande y me olvido de liberar cada cosa individualmente?**

12.2 ¿Qué es una arena?

Una **arena** (también llamada *arena allocator*, *region allocator* o *bump allocator*) es una estrategia de manejo de memoria donde:

1. Reservás **un único bloque grande** de memoria de una sola vez (por ejemplo, 1 MiB).
2. Repartís ese bloque **de a poco**, avanzando un *cursor* cada vez que alguien pide memoria.
3. **No liberás objetos individuales.** Liberás **todo junto** al final, de una sola vez.
4. Para "empezar de cero" sin devolverle la memoria al sistema, **rebobinás el cursor** al inicio.

La analogía más simple: pensá en una **hoja de papel rayada**.

- La hoja entera es el bloque que reservaste.
- El renglón donde vas escribiendo es el **cursor/offset** (`offset`).
- Cada vez que escribís algo, bajás al renglón siguiente: **nunca reusás un renglón ya escrito**.
- Cuando querés empezar de nuevo, **raspás toda la hoja** (reiniciás el cursor a 0). No vas borrando palabra por palabra.
- Al final, **tirás la hoja a la basura** (un solo `free`).

Esa es toda la idea. Un cursor que solo avanza. Por eso se le dice *bump allocator*: "bump" = golpear el cursor hacia adelante.

Ventajas

- **Rapidísimo**: asignar es sumar al offset. Sin listas internas, sin buscar huecos.
- **Imposible olvidarse de un `free` individual**: hay uno solo, el de la arena completa.
- **Sin fragmentación visible**: al liberar todo junto, no quedan "agujeros" sueltos.
- **Manejo de errores simple**: si algo falla a mitad de camino, tirás la arena entera.

Desventajas / cuándo NO usarla

- **No podés liberar un objeto puntual.** Si necesitás liberar *una cosa* y no todo, la arena no es la herramienta (o necesitás una arena con "checkpoints", ver 12.5).
- **La memoria crece hasta el pico de uso.** El offset solo sube; no se recupera hasta el reset.
- **No sirve para estructuras de vida larga y tamaño impredecible** que necesitan liberarse por partes (por ejemplo, una lista donde vas borrando el medio continuamente).

El caso de uso ideal

Cuando tenés **muchos objetos pequeños con la misma vida útil** y los liberás **todos juntos**:

- Parsear un documento: todos los tokens viven hasta que terminás de procesarlo.
- Procesar un request: toda la memoria temporal muere cuando respondés.
- Compilar / analizar texto: reservás muchísimo y tirás todo al final.
- Un juego: cada "nivel" o "frame" reserva y libera su propia arena.

12.3 Un primer ejemplo mínimo (comentado)

> *Este es **material didáctico para entender el concepto**. Los ejercicios del 12.7 te van a pedir que lo **extiendas** con features que acá no están. No es la solución de ningún ejercicio.*

La estructura central tiene solo **tres campos**:

```c
#include <stddef.h>   // size_t

typedef struct {
    unsigned char *buffer;  // el bloque grande (donde vive toda la memoria)
    size_t         capacity; // cuántos bytes entran en total
    size_t         offset;   // cuántos bytes ya se usaron (el cursor)
} Arena;
```

- `buffer` es el `malloc` grande. Es `unsigned char *` porque la arena es "bytes crudos": ella no sabe ni le importa qué tipo vas a guardar.
- `capacity` es el tamaño total. Sirve para saber cuándo **no hay más lugar**.
- `offset` es el cursor. Empieza en 0. Solo avanza.

Crear y destruir la arena

```c
#include <stdlib.h>  // malloc, free

// Reserva el bloque grande. Devuelve una Arena lista para usar.
Arena arena_create(size_t capacity) {
    Arena a;
    a.buffer   = (unsigned char *)malloc(capacity);
    a.capacity = capacity;
    a.offset   = 0;                    // cursor al principio
    return a;
}
```

```c
// Libera TODO. Un solo free para toda la arena.
void arena_destroy(Arena *a) {
    free(a->buffer);      // chau bloque entero
    a->buffer   = NULL;
    a->capacity = 0;
    a->offset   = 0;
}
```

Fijate algo importante: `arena_create` devuelve una `Arena` **por valor**. La estructura es chica (3 campos), copiarla es barato, y así evitás que el llamador maneje memoria para la propia arena.

Repartir memoria: la única operación de asignación

```c
// Pide `size` bytes a la arena. Devuelve un puntero a memoria SIN inicializar,
// o NULL si no queda espacio. NUNCA necesita saber cuándo liberar.
void *arena_alloc(Arena *a, size_t size) {
    // 1) Si la arena no queda con lugar suficiente, no hay nada que hacer.
    if (a->offset + size > a->capacity) {
        return NULL;  // "arena llena"
    }

    // 2) El punto de reparto es el cursor actual.
    void *ptr = a->buffer + a->offset;

    // 3) El cursor avanza. Esto es TODO lo que cuesta asignar: una suma.
    a->offset += size;

    return ptr;
}
```

Esa suma es el corazón de la arena. `return a->buffer + a->offset;` es literalmente "te doy el renglón donde está el cursor" y `a->offset += size;` es "bajo al renglón siguiente".

Mirá que **nunca hay un `free` por objeto**. No existe `arena_free(ptr)` porque no hace falta: cuando el llamador termine, llama a `arena_reset` o a `arena_destroy`.

Reiniciar sin liberar: reaprovechar el bloque

```c
// Vuelve el cursor a cero. La memoria NO se devuelve al sistema,
// pero podés volver a repartirla como si estuviera vacía.
```

```
void arena_reset(Arena *a) {
    a->offset = 0;
}
```

Esto es oro puro para bucles donde, en cada iteración, reservás un montón y al final ya no te importa: en vez de reservar y liberar 1000 veces, reseteás la arena y listo.

Cómo se usa todo junto (ejemplo de uso comentado)

```c
#include <stdio.h>
#include <string.h>

typedef struct { int x, y; } Point;

int main(void) {
    // Una sola reserva grande para todo el programa.
    Arena arena = arena_create(1024 * 1024); // 1 MiB

    // Reservo un Point (nótese: uso sizeof del TIPO, no cuántos bytes "a mano").
    Point *p = (Point *)arena_alloc(&arena, sizeof(Point));
    p->x = 3;
    p->y = 4;

    // Reservo un arreglo de 100 enteros.
    int *numbers = (int *)arena_alloc(&arena, 100 * sizeof(int));
    for (int i = 0; i < 100; i++) {
        numbers[i] = i * i;
    }

    printf("p = (%d, %d), numbers[42] = %d\n", p->x, p->y, numbers[42]);

    // NADA de free(p), free(numbers): se liberan TODOS con la arena.
    arena_destroy(&arena);

    // Truco típico: reusar el mismo bloque en un bucle.
    // for (int frame = 0; frame < 60; frame++) {
    //     ... reservar todo lo del frame ...
    //     render();
    //     arena_reset(&arena);   // listo para el próximo frame, sin malloc/free
    // }
    return 0;
}
```

Ese es el mínimo viable. Con esto ya podés resolver cosas reales. Lo que sigue son los detalles que lo vuelven "de producción".

12.4 Dos detalles que sí importan

12.4.1 Alineación de memoria

Los procesadores no leen cualquier dirección igual de rápido, y algunos **exigen** que ciertos tipos empiecen en direcciones múltiplo de su tamaño (`int` a múltiplo de 4, `double` a múltiplo de 8, etc.). Si repartís tamaños impares (por ejemplo 3 bytes), la próxima asignación puede quedar **desalineada** y provocar comportamientos raros o lentitud.

La solución es **redondear el tamaño hacia arriba** hasta un múltiplo de la alineación:

```c
#define ARENA_ALIGN 8  // alineamos a 8 bytes

// Redondea n hacia arriba al múltiplo de ARENA_ALIGN más cercano.
#define ARENA_ALIGN_UP(n) (((n) + (ARENA_ALIGN - 1)) & ~(size_t)(ARENA_ALIGN - 1))

void *arena_alloc(Arena *a, size_t size) {
    size_t aligned = ARENA_ALIGN_UP(size);   // reservamos un poco más, para alinear
    if (a->offset + aligned > a->capacity) {
        return NULL;
    }
    void *ptr = a->buffer + a->offset;
    a->offset += aligned;
    return ptr;
}
```

La parte `& ~(ARENA_ALIGN - 1)` es un truco de bits: como 8 es potencia de 2, "redondear hacia arriba a múltiplo de 8" se hace con una máscara. Es válido **solo porque la alineación es potencia de 2**.

12.4.2 ¿Y si no entra lo que pedís?

En este ejemplo simple, `arena_alloc` devuelve `NULL` si la arena está llena. Un diseño más cómodo es que la arena sea una **cadena de regiones** (*chunks*): cuando una se llena, agrega otra y sigue. Eso permite "crecer" sin límite práctico, a costa de más código. Los ejercicios te van a pedir ambas variantes.

12.5 Conceptos que vas a necesitar después

- **Checkpoint / restore (arenas temporales o *scoped*).** Aunque la arena no libera objetos, podés **guardar el offset actual** (`checkpoint`), reservar cosas temporales, y luego **volver** a ese offset (`restore`) para descartar todo lo reservado desde el checkpoint. Es la forma de tener "sub-arenas" que se liberan parcialmente, sin un solo `free` .
- **Helpers tipados.** Escribir `arena_alloc(&a, sizeof(Point))` es tedioso y propenso a error de tipo. Se acostumbra envolverlo en una función o macro que reciba el tipo: por ejemplo `arena_alloc_type(&a, Point)` . Cuidado con las macros: el preprocesador juega sucio.
- **Arena sobre memoria estática (stack/global).** Si sabés que nunca necesitás más de X bytes, podés crear la arena sobre un `unsigned char buffer[X];` local, sin `malloc` **en absoluto**. Rapidísimo y sin fugas. Limitación: no podés devolver punteros a esa memoria más allá de la función.
- **Arena para cadenas.** Como las cadenas son bytes, una operación muy útil es `arena_strdup` : copiar un `const char *` a la arena y devolver tu propia copia. Perfecto para tokens de un parser.
- **Benchmark.** Con frecuencia una arena es **varias veces más rápida** que miles de `malloc` . Medirlo es parte de entender el por qué.

12.6 Errores comunes (leelos, te van a pasar)

- **Guardar punteros después de un `reset` / `destroy` y usarlos.** Eso es *use-after-free* con otra cara. La arena te da velocidad, no inmunidad.
- **Asumir que `arena_alloc` devuelve memoria en cero.** `malloc` no limpia; la arena tampoco. Si necesitás ceros, acordate de inicializar (`memset`).
- **Olvidar la alineación** y sufrir *undefined behavior* con `double` /structs.
- **Creer que podés liberar un objeto del medio.** No se puede. Si lo necesitás, la estructura equivocada es la arena.
- **Reservar la arena *dentro* de la función que la usa y devolverle un puntero a alguien.** El bloque muere al salir de la función (si la creaste sobre el stack) o cuando la destruís.

- `offset` **desbordado.** Si no chequearas `offset + size > capacity`, escribirías fuera del bloque: *buffer overflow* clásico.

12.7 Ejercicios

> *Dificultad incremental, de **noob** a **pro**. Cada ejercicio declara sus conceptos objetivo. Resolvelos **usando esos conceptos**. Sin código de solución: el libro te da el problema, no la respuesta.*
>
> *Cada ejercicio trae un **escenario de prueba**: una secuencia concreta de operaciones y el **resultado esperado**. Usalo para **probar lo que vas construyendo** (imprimí el resultado real por consola y comparalo). El escenario describe entrada/salida esperada, nunca el algoritmo.*

Ejercicio 12.1 — La arena mínima

Conceptos · `struct`, `malloc`, `free`, punteros, `size_t`

Contexto · Estás escribiendo la base de un asignador para un editor de texto que reserva muchos objetos pequeños de corta vida. Antes de optimizar nada, necesitás la estructura mínima de una arena. Simplificación: ignoramos alineación por ahora.

Consigna · Implementá una estructura `Arena` y las funciones `arena_create`, `arena_alloc` y `arena_destroy`. `arena_alloc` reparte el cursor y devuelve `NULL` si no hay lugar.

Entrada · Una capacidad en bytes y pedidos de tamaño variable. **Salida** · Punteros válidos dentro del bloque, o `NULL` cuando la arena se llena.

Escenario de prueba ·

```
capacity = 16

1. arena_create(16)  -> arena con 16 bytes disponibles
2. arena_alloc(4)    -> OK   (base + 0)
3. arena_alloc(4)    -> OK   (base + 4)
4. arena_alloc(8)    -> OK   (base + 8)   -> la arena queda llena
5. arena_alloc(1)    -> NULL ("no hay espacio")
6. arena_destroy()   -> el bloque completo se libera de una sola vez
```

(El reuso sin `destroy` se ve en el 12.2.)

Identificadores sugeridos · `Arena`, `arena_create`, `arena_alloc`, `arena_destroy`, `capacity`, `offset`

Criterios de aceptación ·

- `arena_alloc` devuelve direcciones **contiguas** y crecientes.
- No se escribe **nunca** fuera del bloque.
- Un único `free` en `arena_destroy` libera todo.
- `arena_alloc` devuelve `NULL` exactamente cuando no hay lugar.

Ejercicio 12.2 — Reset y reutilización

Conceptos · punteros, ciclo de vida de memoria, `for`

Contexto · Un motor de juego reserva, en cada frame, un montón de datos temporales. Reservar y liberar 60 veces por segundo es un desperdicio. Simplificación: no hay gráficos, solo el ciclo de reservas.

Consigna · Agregá `arena_reset` que vuelva el cursor a 0 sin liberar el bloque. Simulá N "frames": en cada uno reservá varios objetos, usalos, y reseteá la arena. La dirección **base** del bloque no debe cambiar entre frames.

Entrada · Cantidad de frames y cuántos bytes reserva cada frame. **Salida** · Para cada frame, la dirección del primer objeto reservado (debe repetirse) y el uso total.

Escenario de prueba ·

```
capacity = 16 ; frames = 3 ; cada frame reserva 4 + 4 + 4 = 12

frame 0:
  alloc(4) -> base + 0
  alloc(4) -> base + 4
  alloc(4) -> base + 8
  reset    -> offset vuelve a 0
frame 1:
  alloc(4) -> base + 0   (misma dirección que en el frame 0)
  ...
frame 2:
  alloc(4) -> base + 0   (otra vez la misma dirección)
```

Esperado: las tres primeras direcciones son idénticas y el programa hace **un solo** `malloc` en total.

Identificadores sugeridos · `arena_reset`, `frame`, `frame_count`

Restricciones / pistas · Después del reset, `offset` vuelve a 0 pero `buffer` es el mismo. Pensá qué pasa si guardás un puntero de un frame y lo usás en el siguiente.

Criterios de aceptación ·

- El bloque se reserva **una sola vez**.
- La primera dirección de cada frame es idéntica.
- No hay ningún `malloc` dentro del bucle de frames.

Ejercicio 12.3 — Alineación correcta

Conceptos · aritmética de bits, alineación, punteros

Contexto · Tu arena guarda mezclados `char`, `int` y `double`. Sin alineación, algunos accesos fallan en ciertas arquitecturas. Simplificación: solo verificamos direcciones múltiplo de la alineación.

Consigna · Modificá `arena_alloc` para que **cada** puntero devuelto quede alineado a un múltiplo de 8. Agregá una función `arena_is_aligned` que diga si una dirección dada es múltiplo de 8.

Entrada · Una secuencia de pedidos de tamaños impares (3, 5, 1, 9…). **Salida** · Las direcciones devueltas y un booleano de alineación para cada una.

Escenario de prueba ·

```
capacity = 32 ; alineación = 8

1. arena_alloc(3)  -> base + 0    (offset 0  -> 8)
2. arena_alloc(1)  -> base + 8    (offset 8  -> 16)
3. arena_alloc(5)  -> base + 16   (offset 16 -> 24)
4. arena_alloc(9)  -> NULL   (9 se redondea a 16 y solo quedan 8 bytes)
5. arena_alloc(8)  -> base + 24   (offset 24 -> 32; arena llena)
6. arena_alloc(1)  -> NULL
```

Además: `arena_is_aligned(base + 0)`, `+ 8`, `+ 16`, `+ 24` -> todos `true` (múltiplo de 8).

Identificadores sugeridos · `ARENA_ALIGN`, `arena_is_aligned`, `aligned`

Restricciones / pistas · Redondeá el tamaño hacia arriba, no la dirección. Usá máscara de bits (asumiendo alineación potencia de 2).

Criterios de aceptación ·

- Toda dirección devuelta es múltiplo de 8.
- Reservar 1 byte consume 8 de capacidad.
- No se pierde memoria fuera de lo necesario (no redondeás de más).

Ejercicio 12.4 — Helper tipado

Conceptos · macros o funciones, `sizeof`, punteros genéricos (`void *`)

Contexto · Escribir `arena_alloc(&a, sizeof(Point))` mil veces invita a errores de tipo. Querés una forma cómoda y segura de pedir "un objeto de tal tipo". Simplificación: solo tipos de tamaño fijo.

Consigna · Ofrecé una abstracción `ARENA_ALLOC_TYPE(arena, Type)` (o una función equivalente) que reserve exactamente `sizeof(Type)` bytes alineados y devuelva un puntero al tipo pedido, **sin cast explícito** en el sitio de uso.

Entrada · Distintos tipos (`int` , `double` , `Point`). **Salida** · Punteros usables directamente como el tipo pedido.

Escenario de prueba ·

```
capacity = 64 ; alineación = 8 ; Point = { int x; int y; } (8 bytes)

1. int    *n = ARENA_ALLOC_TYPE(&a, int);     -> OK (usa bytes 0..7)
2. double *d = ARENA_ALLOC_TYPE(&a, double);  -> OK (usa bytes 8..15)
3. Point  *p = ARENA_ALLOC_TYPE(&a, Point);   -> OK (usa bytes 16..23)
4. p->x = 3; p->y = 4; leer p->x / p->y       -> 3 y 4, sin `cast` en el llamador
```

Esperado: no aparece ningún `(Point *)` ni `sizeof(Point)` en el código que usa la macro.

Identificadores sugeridos · `ARENA_ALLOC_TYPE` , `arena_alloc_type`

Restricciones / pistas · Si usás macro, cuidá los paréntesis y evaluá el argumento una sola vez. Si usás `void *` + cast, explicá por qué el cast es seguro.

Criterios de aceptación ·

- El resultado se usa sin `cast` en el llamador.
- El tamaño reservado es exactamente `sizeof(Type)` (más alineación).
- Funciona con structs, no solo con tipos primitivos.

Ejercicio 12.5 — Arena para cadenas: `arena_strdup`

Conceptos · cadenas, `strlen`, `memcpy`, punteros, terminador `'\0'`

Contexto · Un tokenizador lee muchísimos `const char *` de un buffer grande y necesita copias propias que sobrevivan al buffer original. Simplificación: no implementás el tokenizador, solo la copia.

Consigna · Implementá `arena_strdup(Arena *a, const char *src)` que copie la cadena `src` (incluido el `'\0'`) a la arena y devuelva el puntero a la copia. Si no hay lugar, `NULL`.

Entrada · Una o más cadenas de origen. **Salida** · Copias independientes cuyo contenido es igual al original.

Escenario de prueba ·

```
capacity = 16

1. arena_strdup(&a, "arena") -> OK  (6 bytes con terminador -> consumen 8)
2. arena_strdup(&a, "hola")  -> OK  (5 bytes con terminador -> consumen 8)
3. arena_strdup(&a, "x")     -> NULL (la arena está llena)
4. se modifica el original "arena" (por ejemplo, su primer byte)
   -> la copia sigue diciendo "arena"; strcmp(copia, "arena") == 0
```

Identificadores sugeridos · `arena_strdup`, `src`, `dst`

Restricciones / pistas · No olvides el byte del terminador: reservá `strlen(src) + 1`. No uses `strdup` de la librería: la gracia es hacerlo vos.

Criterios de aceptación ·

- La copia es válida aun si el `src` original se modifica o deja de existir.
- Se copia el terminador.
- Devuelve `NULL` si la arena no tiene lugar.

Ejercicio 12.6 — Estadísticas de uso

Conceptos · `struct`, punteros, aritmética, operadores relacionales

Contexto · En desarrollo querés detectar si tu arena de 1 MiB está siempre al borde del desborde, para dimensionarla bien. Simplificación: solo métricas, sin redimensionado.

Consigna · Agregá funciones que reporten: bytes usados, bytes libres, y el **pico histórico** de uso (el `offset` máximo alcanzado, aunque luego haya habido `reset`).

Entrada · Una secuencia de reservas y resets. **Salida** · `used`, `remaining`, `peak` correctos en cada momento.

Escenario de prueba ·

```
capacity = 64
operación          used   remaining   peak
-----------------  -----  ---------   ----
arena_create(64)     0        64         0
arena_alloc(8)       8        56         8
arena_alloc(16)     24        40        24
arena_reset()        0        64        24   <- peak NO baja
arena_alloc(4)       8        56        24
arena_alloc(40)     48        16        48
arena_reset()        0        64        48
```

Esperado: en toda fila `used + remaining == 64`, y `peak` solo puede subir.

Identificadores sugeridos · `arena_used`, `arena_remaining`, `peak_usage`

Restricciones / pistas · `peak` **no** puede bajar con `reset`: es un máximo histórico. Distinguí "usado ahora" de "usado alguna vez".

Criterios de aceptación ·

- `used + remaining == capacity` en todo momento.
- Tras varios resets con usos distintos, `peak` refleja el mayor uso jamás alcanzado.
- Ninguna función estadística reserva ni libera memoria.

Ejercicio 12.7 — Checkpoints (arenas temporales)

Conceptos · punteros, copia de estado, `size_t`, anidamiento lógico

Contexto · Dentro del procesamiento de un documento, cada sección necesita memoria temporal que podés tirar al terminar la sección, **sin** tirar lo acumulado antes. Simplificación: secciones anidadas de profundidad acotada.

Consigna · Implementá `arena_checkpoint(Arena *a)` que devuelva el offset actual, y `arena_restore(Arena *a, size_t checkpoint)` que vuelva el cursor a ese punto (descartando lo reservado después). Usalos para procesar secciones temporales anidadas.

Entrada · Una estructura de secciones que reservan y destruyen memoria temporal. **Salida** · Al restaurar, las reservas posteriores al checkpoint dejan de estar "vivas".

Escenario de prueba ·

```
capacity = 32

1. cp0 = arena_checkpoint(&a)   -> 0
2. arena_alloc(8)               -> base + 0     (offset 8)
3. arena_alloc(8)               -> base + 8     (offset 16)
4. cp1 = arena_checkpoint(&a)   -> 16
5. arena_alloc(8)               -> base + 16    (offset 24)
6. arena_restore(&a, cp1)       -> offset 16    (se descartan los 8 del paso 5)
7. arena_alloc(16)              -> base + 16    (offset 32) -> reutiliza el hueco
8. arena_restore(&a, cp0)       -> offset 0     (se descarta todo)
9. arena_alloc(32)              -> base + 0     (offset 32) -> ahora sí entra
```

Ojo: el puntero devuelto en el paso 5 queda inválido después del paso 6.

Identificadores sugeridos · `arena_checkpoint`, `arena_restore`, `checkpoint`

Restricciones / pistas · Este es tu primer "liberar parcialmente" sin `free`. Cuidado: los punteros reservados después del checkpoint quedan inválidos al restaurar.

Criterios de aceptación ·

- Restaurar a un checkpoint rehabilita exactamente la capacidad liberada.
- Checkpoints anidados funcionan (restaurar al más interno, luego al externo).
- Restaurar es O(1): solo escribe el offset.

Ejercicio 12.8 — Arena que crece (cadena de regiones)

Conceptos · `malloc`, `free`, structs enlazados, manejo de errores

Contexto · No sabés de antemano cuánta memoria necesita un request: a veces 4 KiB, a veces 50 MiB. Una arena de tamaño fijo te obliga a elegir mal. Simplificación: crecimiento por duplicación.

Consigna · Rediseñá la arena como una **cadena de regiones** (`chunk`): cuando una región se llena, se reserva otra (por ejemplo del doble de tamaño) y se sigue repartiendo ahí. `arena_alloc` nunca devuelve `NULL` salvo que la reserva del sistema falle.

Entrada · Una larga secuencia de reservas que superan con creces la capacidad inicial. **Salida** · Todas las reservas exitosas; los punteros viven hasta el `arena_destroy`.

Escenario de prueba ·

```
región inicial = 16 bytes ; crecimiento = x2 (la nueva región nunca es menor a lo pedido)

1. arena_alloc(12)  -> OK  (entra en la región 1; quedan pocos bytes)
2. arena_alloc(12)  -> OK  (no entra en la región 1 -> se crea la región 2, de 32)
3. arena_alloc(100) -> OK  (no entra en ninguna -> se crea la región 3, >= 100)
4. se leen los datos de los pasos 1 y 2 -> siguen intactos
5. arena_destroy()  -> se liberan las 3 regiones (cada una exactamente una vez)
```

Identificadores sugeridos · `Chunk`, `arena_grow`, `next`, `chunk_size`

Restricciones / pistas · Elegí una política de crecimiento y **justificala**. `arena_destroy` debe liberar **todas** las regiones, no solo la actual. Pensá el manejo de error si falla `malloc`.

Criterios de aceptación ·

- Pedir mucho más que la capacidad inicial no falla.
- `arena_destroy` libera cada región exactamente una vez.
- Los punteros ya entregados siguen válidos mientras la arena viva.
- El crecimiento no corrompe datos previos.

Ejercicio 12.9 — Arena como almacén de una colección

Conceptos · structs, arreglos dinámicos, punteros, `arena_alloc`

Contexto · Un sistema de contactos lee N registros de un archivo (nombre + teléfono) y los guarda en memoria temporal para procesarlos. Simplificación: lectura simulada, sin archivos reales todavía.

Consigna · Usando una arena (no un `malloc` por contacto), cargá una lista de contactos y luego calculá: cuántos hay, la longitud total de los nombres, y buscá un nombre. Liberá **todo** con un solo `arena_destroy`.

Entrada · N contactos con nombre (string) y teléfono. **Salida** · Cantidad, suma de longitudes, resultado de la búsqueda, y confirmación de que la memoria se libera de una sola vez.

Escenario de prueba ·

```
capacity = 4096
entrada:
  { "Ana",   "111" }
  { "Bruno", "222" }
  { "Carla", "333" }

salida esperada:
  cantidad                  = 3
  suma de letras de nombres = 3 + 5 + 5 = 13
  buscar "Bruno"            -> encontrado, teléfono 222
  buscar "Zoe"              -> no encontrado
  arena_destroy()           -> TODA la memoria se libera de una sola vez
```

Identificadores sugeridos · `Contact`, `ContactList`, `contacts`, `load_contacts`

Restricciones / pistas · Los nombres también van en la arena (`arena_strdup`). Si el arreglo de contactos puede crecer, decidí entre pedir capacidad fija o usar la arena que crece (12.8).

Criterios de aceptación ·

- **Cero** `malloc` / `free` por contacto: toda la memoria sale de la arena.
- Un único `arena_destroy` limpia todo.
- La búsqueda recorre correctamente los datos guardados en la arena.

Ejercicio 12.10 — Arena sin `malloc` (buffer estático)

Conceptos · arreglos locales, duración de almacenamiento, punteros, límites

Contexto · En un sistema embebido no querés tocar el heap: la fragmentación puede colgar el equipo. Reservás un buffer fijo en memoria y vivís con él. Simplificación: no hay embebido real, solo un buffer estático local.

Consigna · Creá una arena sobre un `unsigned char buffer[4096];` **local** (sin `malloc`). Documentá con claridad por qué **no** podés devolver punteros a esa memoria desde la función que la crea, y demostralo con un caso que **debe fallar** (explicado en comentarios, sin ejecutarlo).

Entrada · Reservas de distinto tamaño dentro de la función. **Salida** · Direcciones dentro del rango `[buffer, buffer + 4096)`.

Escenario de prueba ·

```
unsigned char buffer[4096];  (variable local) ; alineación = 8

1. arena_init_on(&a, buffer, 4096) -> arena sobre memoria prestada
2. arena_alloc(1000) -> OK, dentro de [buffer, buffer + 4096)
3. arena_alloc(3000) -> OK (offset 4000)
4. arena_alloc(96)   -> OK (llenó los 4096)
5. arena_alloc(1)    -> NULL
6. arena_destroy()   -> NO libera `buffer` (no es propia)

caso que DEBE fallar (explicado en comentarios, no ejecutado):
  una función crea la arena local y devuelve un puntero a un objeto de `buffer`;
  al volver, `buffer` ya no existe -> puntero colgante (dangling pointer).
```

Identificadores sugeridos · `buffer`, `ARENA_STACK_SIZE`, `arena_init_on`

Restricciones / pistas · La arena apunta al buffer, no lo posee: `arena_destroy` **no** debe hacer `free`. Refactorizá para que la arena funcione tanto con memoria propia como prestada.

Criterios de aceptación ·

- No se usa `malloc` en ningún lado.
- `arena_destroy` distingue "memoria propia" de "memoria prestada" y no libera la prestada.
- Se explica y se evidencia el peligro de devolver punteros fuera de alcance.

Ejercicio 12.11 — Arena para un árbol sintáctico (pro)

Conceptos · structs con punteros, recursión, arena, cadenas, `enum`

Contexto · Escribir un mini-analizador de expresiones aritméticas (`3 + 4 * (2 - 1)`) donde cada nodo del árbol se reserva en una arena y **todo** se libera de golpe al terminar. Un caso clásico de

"muchos nodos pequeños con la misma vida útil".

Consigna · Definí nodos (`number` , `binop`) e implementá el almacenamiento de nodos y de etiquetas de operador usando la arena. Recorré el árbol (recursivo) para imprimir la expresión en notación prefija y calculá el total de nodos y de bytes usados. Liberá con un solo `arena_destroy` .

Entrada · Tokens de una expresión (o la expresión ya tokenizada). **Salida** · La expresión en prefijo, el total de nodos y los bytes de arena consumidos.

Escenario de prueba ·

```
entrada (tokens): 3 + ( 4 - 1 )

salida esperada:
  prefijo: (+ 3 (- 4 1))
  nodos:   5
  bytes:   la suma de los sizeof reservados
           (por ejemplo, si sizeof(Node) == 16 -> 5 * 16 = 80)
```

Sin `malloc` por nodo; un único `arena_destroy` al terminar.

Identificadores sugeridos · `Node` , `NodeKind` , `make_number` , `make_binop` , `print_prefix`

Restricciones / pistas · Cada nodo y cada etiqueta salen de la arena, sin `malloc` . Pensá la vida útil: todos los nodos viven hasta terminar el análisis.

Criterios de aceptación ·

- Ningún nodo se reserva con `malloc` directo.
- El recorrido prefijo es correcto para expresiones anidadas.
- Un solo `arena_destroy` libera todo el árbol.
- Los conteos de nodos y bytes son exactos.

Ejercicio 12.12 — Arena vs `malloc` : medí y decidí (pro)

Conceptos · arena, `malloc` / `free` , medición de tiempo (`clock`), análisis de complejidad

Contexto · Tu equipo duda de si vale la pena migrar a arenas. Nada convence como un número. Simplificación: una medición simple en un solo proceso, sin herramientas externas.

Consigna · Implementá dos versiones del **mismo** workload (por ejemplo, crear y liberar 500.000 objetos pequeños): una con `malloc` / `free` por objeto y otra con una arena. Medí el tiempo de cada una con `clock()` y reportá ambas más la mejora destructiva (cuántas veces más rápida). Además, escribí un **análisis** (en comentarios o en el informe) de **cuándo** conviene cada enfoque, incluyendo un contraejemplo donde la arena **pierde**.

Entrada · Número de objetos y tamaño de cada uno. **Salida** · Tiempos de la versión con `malloc` y con arena, y la relación entre ellos.

Escenario de prueba ·

```
entrada: N = 500.000 objetos de 16 bytes cada uno

salida esperada (los tiempos son orientativos):
  malloc: 0.180 s
  arena:  0.021 s
  la arena es ~8.5x más rápida

contraejemplo (también forma parte del ejercicio):
  reservar 500.000 objetos y luego liberar la mitad "del medio" y seguir trabajando
  -> con malloc es natural; con una arena NO se puede -> la arena es la decisión equivocada
```

Identificadores sugeridos · `bench_malloc`, `bench_arena`, `clock`

Restricciones / pistas · El workload debe ser **idéntico** en ambas versiones para que la comparación valga. Cuidá que el compilador no optimice de más (los "objetos" deben tener efecto observable). El contraejemplo es obligatorio: medir no es lo mismo que entender.

Criterios de aceptación ·

- Ambas versiones hacen el **mismo** trabajo.
- La medición se repite y se reporta de forma honesta (sin descartar resultados incómodos).
- El análisis explica el resultado, no solo lo muestra.
- Se identifica al menos un escenario donde la arena es la decisión **equivocada**.

12.8 Cierre

Una arena no es magia: es **disciplina sobre la duración de los datos**. Si entendés que un conjunto de objetos **nace, vive y muere junto**, ganás velocidad y simplicidad enormes. Si te olvidás de esa condición, la arena te muerde.

Regla mental para llevarte: **una arena por "unidad de trabajo"** (un request, un frame, un documento, un análisis). Cuando la unidad termina, la arena se resetea o se destruye. Nada más.