

# شرح كود assembler.c

هذا المستند يقدم شرحًا مفصلاً لكل سطر في كود الـ assembler المكتوب بلغة C.

## الأجزاء الرئيسية والتعريفات الأولية

Plain Text

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <stdlib.h>
#include <ctype.h>
#include <stdbool.h>
```

• هذه الأسطر هي توجيهات `include` لاستيراد المكتبات القياسية في لغة C:

- `<stdio.h>`: للعمليات المدخلات والمخرجات (مثل `printf` , `fprintf` , `fopen` , `fclose` ).
- `<string.h>`: للتعامل مع السلاسل النصية (مثل `strlen` , `strcmp` , `strchr` , `strdup` , `strtok` ).
- `<stdlib.h>`: للوظائف العامة (مثل `atoi` , `strtol` , `malloc` , `free` ).
- `<ctype.h>`: لوظائف فحص وتصنيف الأحرف (مثل `isdigit` , `isspace` ).
- `<stdbool.h>`: لتعريف النوع `bool` والقيم `true` و `false` .

Plain Text

```
// Simplified ARM instruction set and their corresponding opcodes/formats
// This is a highly simplified representation for demonstration purposes.
// A real ARM assembler would be much more complex.
```

• هذه التعليقات توضح أن الـ assembler هو نسخة مبسطة جدًا لأغراض العرض التوضيحي، وأن الـ assembler الحقيقي لـ ARM سيكون أكثر تعقيدًا.

Plain Text

```
// Instruction types for operand parsing
#define TYPE_DATA_PROCESSING_IMM 0 // Rd, Rn, #imm
```

```
#define TYPE_DATA_PROCESSING_REG 1 // Rd, Rn, Rm
#define TYPE_BRANCH                2 // label
#define TYPE_SWI                   3 // #imm
#define TYPE_MOV_IMM               4 // Rd, #imm
#define TYPE_MOV_REG               5 // Rd, Rm
#define TYPE_MUL                   6 // Rd, Rm, Rs
#define TYPE_CMP_REG               7 // Rn, Rm
#define TYPE_SHIFT_IMM             8 // Rd, Rm, #imm
```

• هذه الأسطر تعرف ثوابت `define` لتصنيف أنواع التعليمات بناءً على كيفية تحليل وتشفير معاملاتها. هذا يساعد في توجيه منطق التحويل في الدالة الرئيسية.

- (مثال: `TYPE_DATA_PROCESSING_IMM` : `ADD R2, R0, #3` ).  
تعليمات معالجة البيانات التي تأخذ سجلين وقيمة فورية.
- (مثال: `TYPE_DATA_PROCESSING_REG` : `ADD R2, R0, R1` ).  
تعليمات معالجة البيانات التي تأخذ ثلاثة سجلات.
- (مثال: `TYPE_BRANCH` : `B label` ).  
كمعامل (label) لتعليمات القفز التي تأخذ تسمية.
- (مثال: `TYPE_SWI` : `SWI #0` ).  
تعليمات استدعاء النظام التي تأخذ قيمة فورية.
- `TYPE_MOV_IMM` : `MOV` لتعليمات التي تأخذ سجل وقيمة فورية.
- `TYPE_MOV_REG` : `MOV` لتعليمات التي تأخذ سجلين.
- `TYPE_MUL` : `MUL` لتعليمات التي تأخذ ثلاثة سجلات.
- `TYPE_CMP_REG` : `CMP` لتعليمات (يمكن أن تكون سجل وقيمة فورية أيضًا).
- `TYPE_SHIFT_IMM` : `LSL, LSR` لتعليمات الإزاحة.

Plain Text

```
typedef struct {
    char *mnemonic;
    unsigned int opcode_base; // Base opcode for the instruction
    int type; // Defines how operands are parsed and encoded
} Instruction;
```

- هذا تعريف لهيكل `Instruction` ، والذي يستخدم لتخزين معلومات حول كل تعليمة ARM Assembly يدعمها الـ assembler:

- مؤشر لسلسلة نصية تمثل اسم التعليمة (مثل : mnemonic)
- لهذه التعليمة. machine code قيمة سداسية عشرية تمثل الجزء الأساسي من الـ : opcode\_base  
النهائي machine code يتم دمج هذه القيمة مع ترميز المعاملات لتكوين الـ
- type ( TYPE\_DATA\_PROCESSING\_IMM , وهو أحد الثوابت المعرفة أعلاه :  
TYPE\_DATA\_PROCESSING\_REG , إلخ , ويحدد كيفية معالجة المعاملات ,

#### Plain Text

```
Instruction instructions[] = {
    {"MOV", 0xE1A00000, TYPE_MOV_REG},          // MOV Rd, Rm (simplified, also
handles #imm via TYPE_MOV_IMM)
    {"ADD", 0xE0800000, TYPE_DATA_PROCESSING_REG}, // ADD Rd, Rn, Rm
    {"SUB", 0xE0400000, TYPE_DATA_PROCESSING_REG}, // SUB Rd, Rn, Rm
    {"CMP", 0xE1500000, TYPE_CMP_REG},          // CMP Rn, Rm or CMP Rn, #imm
    {"AND", 0xE0000000, TYPE_DATA_PROCESSING_REG}, // AND Rd, Rn, Rm
    {"ORR", 0xE1800000, TYPE_DATA_PROCESSING_REG}, // ORR Rd, Rn, Rm
    {"EOR", 0xE0200000, TYPE_DATA_PROCESSING_REG}, // EOR Rd, Rn, Rm
    {"LSL", 0xE1A00000, TYPE_SHIFT_IMM}, // LSL Rd, Rm, #imm
    {"LSR", 0xE1A00000, TYPE_SHIFT_IMM}, // LSR Rd, Rm, #imm
    {"MUL", 0xE0000090, TYPE_MUL},              // MUL Rd, Rm, Rs
    {"BGE", 0xDA000000, TYPE_BRANCH},           // BGE target
    {"BLT", 0xBA000000, TYPE_BRANCH},           // BLT target
    {"B", 0xEA000000, TYPE_BRANCH},             // B target
    {"SWI", 0xEF000000, TYPE_SWI},              // SWI #imm
    {NULL, 0, 0} // Sentinel
};
```

- هذا هو مصفوفة instructions ، وهي قائمة بجميع تعليمات ARM Assembly التي يدعمها الـ assembler. كل عنصر في المصفوفة هو كائن Instruction يحدد اسم التعليمة، الـ opcode الأساسي لها، ونوعها (الذي يحدد كيفية تحليل معاملاتها).

- NULL, 0, 0 : هو عنصر حارس (sentinel) يشير إلى نهاية المصفوفة.

#### Plain Text

```
typedef struct {
    char *label;
    int address;
} Symbol;

#define MAX_SYMBOLS 100
```

```
Symbol symbol_table[MAX_SYMBOLS];
int symbol_count = 0;
```

• هذا تعريف لهيكل `Symbol` ، والذي يستخدم لتخزين معلومات حول التسميات (labels) الموجودة في كود `Assembly`:

- `label` : مؤشر لسلسلة نصية تمثل اسم التسمية.
- `address` : (machine code أو في كود الـ) العنوان المقابل لهذه التسمية في الذاكرة.
- ثابت يحدد الحد الأقصى لعدد التسميات التي يمكن تخزينها في جدول الرموز : `MAX_SYMBOLS`.
- لتخزين جميع التسميات التي يتم العثور عليها في كود `Symbol` مصفوفة من هياكل `symbol_table` : `Assembly`.
- `symbol_table` متغير يتتبع العدد الحالي للتسميات المخزنة في : `symbol_count`.

## الدوال المساعدة (Helper Functions)

Plain Text

```
void add_symbol(char *label, int address) {
    if (symbol_count < MAX_SYMBOLS) {
        symbol_table[symbol_count].label = strdup(label);
        symbol_table[symbol_count].address = address;
        symbol_count++;
    }
}
```

- `add_symbol` : هذه الدالة تضيف تسمية (`label`) وعنوانها المقابل إلى `symbol_table`.
- `if (symbol_count < MAX_SYMBOLS)` : تتحقق مما إذا كان هناك مساحة كافية في جدول الرموز قبل : `if (symbol_count < MAX_SYMBOLS)` .الإضافة.
- `symbol_table[symbol_count].label = strdup(label);` : تنسخ اسم التسمية إلى جدول الرموز : `symbol_table[symbol_count].label = strdup(label);` . تقوم بتخصيص ذاكرة جديدة للسلسلة النصية ونسخها، وهذا مهم لتجنب مشاكل المؤشرات `strdup` . `label` بعد انتهاء صلاحية.
- `symbol_table[symbol_count].address = address;` : تخزن العنوان المقابل للتسمية : `symbol_table[symbol_count].address = address;`.

- `symbol_count++`; : تزيد عدد التسميات المخزنة :

Plain Text

```
int get_symbol_address(char *label) {
    for (int i = 0; i < symbol_count; i++) {
        if (strcmp(symbol_table[i].label, label) == 0) {
            return symbol_table[i].address;
        }
    }
    return -1; // Not found
}
```

- وتعيد عنوانها `symbol_table` هذه الدالة تبحث عن تسمية معينة في : `get_symbol_address`.
- `for (int i = 0; i < symbol_count; i++)` : تمر على جميع التسميات المخزنة في الجدول :
- `if (strcmp(symbol_table[i].label, label) == 0)` : تقارن اسم التسمية الحالي في الجدول بالاسم :  
تعيد 0 إذا كانت السلسلتان متطابقتين `strcmp` . المطلوب
- `return symbol_table[i].address;` : إذا تم العثور على التسمية، يتم إرجاع عنوانها :
- `return -1;` : إذا لم يتم العثور على التسمية بعد البحث في الجدول بأكمله، يتم إرجاع -1 للإشارة إلى :  
ذلك.

Plain Text

```
int get_register_num(char *reg_str) {
    if (reg_str != NULL && (reg_str[0] == 'R' || reg_str[0] == 'r')) {
        return atoi(reg_str + 1);
    }
    return -1; // Invalid register
}
```

- `get_register_num` : إلى رقمه المقابل (0, 15) ( `R0` , `R15` ) مثل هذه الدالة تحول اسم سجل :
- `if (reg_str != NULL && (reg_str[0] == 'R' || reg_str[0] == 'r'))` : تتحقق مما إذا كانت السلسلة النصية :  
'r' أو 'R' ليست فارغة وتبدأ بحرف
- `return atoi(reg_str + 1);` : وتحويل الجزء ('r' أو 'R') إذا كان الشرط صحيحًا، يتم تخطي الحرف الأول :  
. `atoi` المتبقي من السلسلة إلى عدد صحيح باستخدام

- إذا لم يكن اسم السجل صالحًا، يتم إرجاع -1: `return -1;`

#### Plain Text

```
int parse_immediate(char *imm_str) {
    if (imm_str != NULL && imm_str[0] == '#') {
        return atoi(imm_str + 1);
    }
    return -1; // Not an immediate value with #
}
```

- تبدأ بعلامة # (مثل 10#) (immediate value) هذه الدالة تحلل قيمة فورية: `parse_immediate`
- `if (imm_str != NULL && imm_str[0] == '#')`: تتحقق مما إذا كانت السلسلة النصية ليست فارغة وتبدأ بعلامة #.
- `return atoi(imm_str + 1);`: إذا كان الشرط صحيحًا، يتم تخطي علامة # وتحويل الجزء المتبقي من السلسلة إلى عدد صحيح.
- `return -1;`: إذا لم تكن السلسلة تمثل قيمة فورية تبدأ ب # ، يتم إرجاع -1.

#### Plain Text

```
bool is_register(char *str) {
    if (str == NULL || strlen(str) < 2 || (str[0] != 'R' && str[0] != 'r')) {
        return false;
    }
    for (int i = 1; i < strlen(str); i++) {
        if (!isdigit(str[i])) {
            return false;
        }
    }
    int reg_num = atoi(str + 1);
    return reg_num >= 0 && reg_num <= 15; // ARM typically has R0-R15
}
```

- `is_register` (R0-R15) صالح ARM هذه الدالة تتحقق مما إذا كانت السلسلة النصية تمثل اسم سجل:
- `if (str == NULL || strlen(str) < 2 || (str[0] != 'R' && str[0] != 'r'))`: تتحقق من الشروط الأساسية لاسم: 'R' أو 'r' ليس فارغًا، طوله على الأقل 2، يبدأ بـ (السجل).

- `for (int i = 1; i < strlen(str); i++) { if (!isdigit(str[i])) { return false; } }` : تتحقق مما إذا كانت جميع الأحرف بعد الحرف الأول هي أرقام.
- `int reg_num = atoi(str + 1);` : تحول الجزء الرقمي من اسم السجل إلى عدد صحيح.
- `return reg_num >= 0 && reg_num <= 15;` : -0) تتحقق مما إذا كان رقم السجل ضمن النطاق الصالح (ARM. 15 لسجلات

Plain Text

```
void preprocess_line(char *line) {
    char *comment_start = strchr(line, '@');
    if (comment_start != NULL) {
        *comment_start = '\0'; // Null-terminate at comment start
    }
    // Trim trailing whitespace
    int len = strlen(line);
    while (len > 0 && isspace(line[len - 1])) {
        line[--len] = '\0';
    }
}
```

- `preprocess_line` : هذه الدالة تقوم بمعالجة أولية للسطر المدخل من ملف Assembly.
- `char *comment_start = strchr(line, '@);` : (التي تشير إلى بداية @) تبحث عن أول ظهور لعلامة @ (تعليق).
- `if (comment_start != NULL) { *comment_start = '\0'; }` : إذا تم العثور على علامة @ ، يتم استبدالها بحرف النهاية الصفرية ( \0 ) ، مما يؤدي إلى قطع السلسلة النصية عند هذه النقطة وإزالة التعليق.
- `int len = strlen(line); while (len > 0 && isspace(line[len - 1])) { line[--len] = '\0'; }` : تزيل المسافات من نهاية السطر (whitespace) البيضاء الزائدة.

## الدالة الرئيسية (main) - الممر الأول (First Pass)

Plain Text

```
int main(int argc, char *argv[]) {
    if (argc != 3) {
        fprintf(stderr, "Usage: %s <input_file.text> <output_file.text>\n",
            argv[0]);
    }
}
```

```

        return 1;
    }

    FILE *inputFile = fopen(argv[1], "r");
    if (inputFile == NULL) {
        perror("Error opening input file");
        return 1;
    }

```

- هذه هي الدالة الرئيسية للبرنامج : `main`.
- عدد المعاملات التي تم تمريرها إلى البرنامج من سطر الأوامر : `argc`.
- مصفوفة من السلاسل النصية تحتوي على المعاملات : `argv`.
- يتحقق مما إذا كان عدد المعاملات صحيحًا. يتوقع البرنامج اسم ملف الإدخال وملف : `if (argc != 3)` الإخراج (بالإضافة إلى اسم البرنامج نفسه).
- `fprintf(stderr, ...)` يطبع رسالة استخدام صحيحة إلى مخرج الأخطاء القياسي : `stderr`).
- `return 1;` ينهي البرنامج برمز خطأ :
- `FILE *inputFile = fopen(argv[1], "r");` : `argv[1]` المحدد بواسطة) للفراءة ( `"r"`).
- يتحقق مما إذا كان فتح الملف قد نجح : `if (inputFile == NULL)`.
- `perror("Error opening input file");` يطبع رسالة خطأ بناءً على الخطأ الأخير الذي حدث في النظام :
- `return 1;` ينهي البرنامج برمز خطأ :

#### Plain Text

```

// First pass: Build symbol table
char line[256];
int current_address = 0;
while (fgets(line, sizeof(line), inputFile) != NULL) {
    preprocess_line(line);
    if (strlen(line) == 0) continue; // Skip empty lines

    char *temp_line = strdup(line);
    char *token = strtok(temp_line, " \t");

    if (token != NULL) {
        // Check for label (ends with ":")

```



```

        if (token[strlen(token) - 1] == ":") {
            token[strlen(token) - 1] = '\0'; // Remove ":"
            add_symbol(token, current_address);
        } else {
            // Assume it's an instruction, increment address
            current_address += 4; // ARM instructions are 4 bytes
        }
    }
    free(temp_line);
}
rewind(inputFile); // Reset file pointer for second pass

```

• هذا الجزء يمثل **الممر الأول (First Pass)** للـ assembler. الهدف الرئيسي للممر الأول هو بناء جدول الرموز (Symbol Table) الذي يحتوي على جميع التسميات (labels) وعناوينها المقابلة.

- مصفوفة لتخزين كل سطر يتم قراءته من ملف الإدخال : `char line[256];`
- هي 4 بايت ARM متغير لتتبع العنوان الحالي للتعليمات. كل تعليمة : `int current_address = 0;`
- حلقة تقرأ سطرًا سطرًا من ملف الإدخال حتى : `while (fgets(line, sizeof(line), inputFile) != NULL)` نهاية الملف.
- تستدعي الدالة المساعدة لإزالة التعليقات والمسافات البيضاء الزائدة من : `preprocess_line(line);` السطر.
- تتخطى الأسطر الفارغة بعد المعالجة المسبقة : `if (strlen(line) == 0) continue;`
- تعدل السلسلة الأصلية، `strtok` تنشئ نسخة من السطر الحالي : `char *temp_line = strdup(line);` لذا من الأفضل العمل على نسخة.
- تقسم السطر إلى : `char *token = strtok(temp_line, "\t");`
- تتحقق مما إذا كان هناك أي كلمات في السطر : `if (token != NULL)`
- تتحقق مما إذا كانت الكلمة الأولى تنتهي بعلامة : ، مما يشير : `if (token[strlen(token) - 1] == ":")` إلى أنها تسمية (label).
- تنزيل علامة : من نهاية التسمية : `token[strlen(token) - 1] = '\0';`
- تصنيف التسمية وعنوانها الحالي إلى جدول الرموز : `add_symbol(token, current_address);`

- إذا لم تكن الكلمة الأولى تسمية، فمن المفترض أنها تعليمة، وبالتالي : `else { current_address += 4; }` (ARM حجم تعليمة) بمقدار 4 بايت `current_address` يتم زيادة
- `temp_line` . تحرير الذاكرة المخصصة لـ : `free(temp_line);`
- `rewind(inputFile);` : تعيد مؤشر ملف الإدخال إلى البداية، استعدادًا للممر الثاني.

## الدالة الرئيسية (main) - الممر الثاني (Second Pass)

Plain Text

```
FILE *outputFile = fopen(argv[2], "w");
if (outputFile == NULL) {
    perror("Error opening output file");
    fclose(inputFile);
    return 1;
}
```

- للكتابة ( `argv[2]` المحدد بواسطة) يفتح ملف الإخراج : `FILE *outputFile = fopen(argv[2], "w");` ( `"w"` ) إذا كان الملف موجودًا، فسيتم مسح محتواه.
- `if (outputFile == NULL)` : يتحقق مما إذا كان فتح الملف قد نجح :
- `perror("Error opening output file");` : يطبع رسالة خطأ.
- `fclose(inputFile);` : يغلق ملف الإدخال المفتوح.
- `return 1;` : ينهي البرنامج برمز خطأ.

Plain Text

```
// Second pass: Generate machine code
current_address = 0;
while (fgets(line, sizeof(line), inputFile) != NULL) {
    preprocess_line(line);
    if (strlen(line) == 0) continue; // Skip empty lines

    char *original_line = strdup(line);
    char *token = strtok(line, " \t");

    if (token == NULL) { free(original_line); continue; }
```

```

// If it's a label, skip it (already processed in first pass)
if (token[strlen(token) - 1] == ":") {
    free(original_line);
    continue;
}

// It's an instruction
char *mnemonic = token;
unsigned int machine_code = 0;
int instruction_found = 0;

for (int i = 0; instructions[i].mnemonic != NULL; i++) {
    if (strcmp(instructions[i].mnemonic, mnemonic) == 0) {
        machine_code = instructions[i].opcode_base;
        instruction_found = 1;

        if (instructions[i].type == TYPE_DATA_PROCESSING_REG) { //
Rd, Rn, Rm
            char *arg1 = strtok(NULL, ", "); // Rd
            char *arg2 = strtok(NULL, ", "); // Rn
            char *arg3 = strtok(NULL, ", "); // Rm

            int rd = get_register_num(arg1);
            int rn = get_register_num(arg2);
            int rm = get_register_num(arg3);

            machine_code |= (rn << 16) | (rd << 12) | (rm & 0xF); //
Simplified encoding
        } else if (instructions[i].type == TYPE_MOV_REG) { // MOV Rd,
Rm
            char *arg1 = strtok(NULL, ", "); // Rd
            char *arg2 = strtok(NULL, ", "); // Rm

            int rd = get_register_num(arg1);
            int rm = get_register_num(arg2);

            machine_code |= (rd << 12) | (rm & 0xF); // Simplified
encoding
        } else if (instructions[i].type == TYPE_MUL) { // MUL Rd, Rm,
Rs
            char *arg1 = strtok(NULL, ", "); // Rd
            char *arg2 = strtok(NULL, ", "); // Rm
            char *arg3 = strtok(NULL, ", "); // Rs

            int rd = get_register_num(arg1);
            int rm = get_register_num(arg2);
            int rs = get_register_num(arg3);

```

```

        machine_code |= (rm & 0xF) | ((rs & 0xF) << 8) | ((rd &
0xF) << 16); // Simplified MUL encoding
    } else if (instructions[i].type == TYPE_BRANCH) { // BGE,
BLT, B
        char *target_label = strtok(NULL, " \t");
        int target_address = get_symbol_address(target_label);
        if (target_address != -1) {
            // Calculate relative offset (simplified: just use
target address)
            // A real assembler calculates PC-relative offset and
shifts it
            machine_code |= ((target_address - current_address -
8) >> 2) & 0x00FFFFFF; // Simplified relative branch
        } else {
            fprintf(stderr, "Error: Undefined label \'%s\'\n",
target_label);
        }
    } else if (instructions[i].type == TYPE_SWI) { // SWI
        char *imm_str = strtok(NULL, " \t");
        int imm_val = parse_immediate(imm_str);
        if (imm_val != -1) {
            machine_code |= (imm_val & 0x00FFFFFF); // Simplified
SWI immediate
        } else {
            fprintf(stderr, "Error: Invalid operand for %s:
%s\n", mnemonic, imm_str);
        }
    } else if (instructions[i].type == TYPE_CMP_REG) { // CMP Rn,
Rm or CMP Rn, #imm
        char *arg1 = strtok(NULL, ", "); // Rn
        char *arg2 = strtok(NULL, ", "); // Rm or #imm

        int rn = get_register_num(arg1);

        if (is_register(arg2)) { // CMP Rn, Rm
            int rm = get_register_num(arg2);
            machine_code |= (rn << 16) | (rm & 0xF); //
Simplified encoding
        } else {
            int imm = parse_immediate(arg2);
            if (imm != -1) {
                machine_code |= (1 << 25); // Set I bit
                machine_code |= (rn << 16) | (imm & 0xFF); //
Simplified encoding
            } else {
                fprintf(stderr, "Error: Invalid operand for %s:
%s\n", mnemonic, arg2);
            }
        }
    }

```

```

    }
    } else if (instructions[i].type == TYPE_SHIFT_IMM) { //
LSL/LSR Rd, Rm, #imm
        char *arg1 = strtok(NULL, ", "); // Rd
        char *arg2 = strtok(NULL, ", "); // Rm
        char *arg3 = strtok(NULL, ", "); // #imm

        int rd = get_register_num(arg1);
        int rm = get_register_num(arg2);
        int imm = parse_immediate(arg3);

        if (imm != -1) {
            // Simplified shift encoding: LSL/LSR Rd, Rm, #imm
            // Opcode for LSL/LSR is part of the base, shift
amount in bits 7-11
            // Rm in bits 0-3, Rd in bits 12-15
            machine_code |= (rm & 0xF) | ((rd & 0xF) << 12) |
((imm & 0x1F) << 7);

            if (strcmp(mnemonic, "LSR") == 0) {
                machine_code |= (1 << 5); // Set bit 5 for LSR
            }
        } else {
            fprintf(stderr, "Error: Invalid immediate operand for
%s: %s\\n", mnemonic, arg3);
        }
    }
    break;
}

if (instruction_found) {
    fprintf(outputFile, "%08X\\n", machine_code);
    current_address += 4;
} else {
    fprintf(stderr, "Unknown instruction or syntax error: %s\\n",
original_line);
}
free(original_line);
}

fclose(inputFile);
fclose(outputFile);

printf("ARM Assembly file assembled successfully!\\n");

return 0;
}

```

- هذا الجزء يمثل الممر الثاني (Second Pass) للـ assembler. الهدف الرئيسي للممر الثاني هو قراءة ملف Assembly مرة أخرى، وتحويل كل تعليمة إلى الـ machine code المقابل لها، وكتابة الـ machine code إلى ملف الإخراج.

- إلى 0 لبدء حساب العناوين من جديد `current_address` يتم إعادة تهيئة : `current_address = 0;` للممر الثاني.
- حلقة تقرأ سطرًا سطرًا من ملف الإدخال : `while (fgets(line, sizeof(line), inputFile) != NULL)`
- معالجة السطر : `preprocess_line(line);`
- تخطي الأسطر الفارغة : `if (strlen(line) == 0) continue;`
- يتم الاحتفاظ بنسخة من السطر الأصلي للإبلاغ عن الأخطاء : `char *original_line = strdup(line);`
- تقسيم السطر إلى كلمات : `char *token = strtok(line, " \t");`
- تخطي الأسطر الفارغة بعد التقسيم : `if (token == NULL) { free(original_line); continue; }`
- إذا كانت الكلمة الأولى تسمية، : `if (token[strlen(token) - 1] == ":") { free(original_line); continue; }` يتم تخطيها لأنها تمت معالجتها بالفعل في الممر الأول.
- (mnemonic) الكلمة الأولى هي اسم التعليمة : `char *mnemonic = token;`
- الناتج للتعليمة الحالية machine code متغير لتخزين الـ : `unsigned int machine_code = 0;`
- علامة للإشارة إلى ما إذا تم العثور على التعليمة : `int instruction_found = 0;`
- حلقة تمر على جميع التعليمات المعرفة في : `for (int i = 0; instructions[i].mnemonic != NULL; i++)` . `instructions` مصفوفة
- تتحقق مما إذا كان اسم التعليمة الحالي : `if (strcmp(instructions[i].mnemonic, mnemonic) == 0)` يطابق التعليمة في المصفوفة.
- الأساسي للتعليمة opcode يتم تعيين الـ : `machine_code = instructions[i].opcode_base;`
- يتم تعيين العلامة إلى 1 : `instruction_found = 1;`

- كتل `if-else if` لمعالجة أنواع التعليمات المختلفة: هذا هو الجزء الأكثر أهمية وتعقيدًا في الممر الثاني. بناءً على `instructions[i].type` ، يتم تحليل المعاملات المتبقية وتشفيرها في الـ `machine_code`.

- `ADD Rd, Rn, Rm` أو `ADD Rd, Rn, #imm` : لمعالجة تعليمات مثل `TYPE_DATA_PROCESSING_REG` .
- يتم تحليل `Rd` , `Rn` , `Rm` أو `imm#` .
- يتم استخدام `is_register()` للتمييز بين السجل والقيمة الفورية.
- يتم ترميز أرقام السجلات في المواقع الصحيحة داخل `machine_code` .
- إذا كان المعامل الأخير قيمة فورية، يتم تعيين `1 bit` (البت 25) في الـ `machine_code` .
- `MOV Rd, Rm` أو `MOV Rd, #imm` : لمعالجة تعليمات `TYPE_MOV_REG` .
- يتم تحليل `Rd` و `Rm` أو `imm#` .
- يتم استخدام `is_register()` للتمييز.
- يتم ترميز السجلات أو القيمة الفورية.
- `MUL Rd, Rm, Rs` : لمعالجة تعليمات `TYPE_MUL` .
- يتم تحليل `Rd` , `Rm` , `Rs` .
- يتم ترميز أرقام السجلات في المواقع الصحيحة.
- `BGE` , `BLT` , `B` : لمعالجة تعليمات القفز مثل `TYPE_BRANCH` .
- يتم تحليل التسمية المستهدفة.
- يتم استخدام `get_symbol_address()` للحصول على عنوان التسمية من جدول الرموز.
- يتم حساب الإزاحة النسبية (`relative offset`) وترميزها في الـ `machine_code` .  
(ملاحظة: هذا التشفير مبسط جدًا ولا يتبع بدقة قواعد ARM لـ PC-relative addressing).
- `SWI #imm` : لمعالجة تعليمات `TYPE_SWI` .
- يتم تحليل القيمة الفورية.
- يتم ترميز القيمة الفورية في الـ `machine_code` .
- `CMP Rn, Rm` أو `CMP Rn, #imm` : لمعالجة تعليمات `TYPE_CMP_REG` .

- يتم تحليل `Rn` و `Rm` أو `imm#` .
- يتم استخدام `is_register()` للتمييز.
- يتم ترميز السجلات أو القيمة الفورية، مع تعيين `1 bit` إذا كانت قيمة فورية.
- `LSR Rd, Rm, #imm` أو `LSL Rd, Rm, #imm` لمعالجة تعليمات الإزاحة مثل `TYPE_SHIFT_IMM` : `#imm` .
- يتم تحليل `#imm` , `Rm` , `Rd` .
- يتم ترميز أرقام السجلات وقيمة الإزاحة في المواقع الصحيحة.
- يتم تعيين بت إضافي لـ `LSR` للتمييز بينها وبين `LSL` (في هذا التشفير المبسط).
- بمجرد العثور على التعليمة ومعالجتها، يتم الخروج من حلقة البحث عن التعليمات : `break;`
- إذا تم العثور على التعليمة ومعالجتها بنجاح : `if (instruction_found)` :
  - الناتج (بصيغة `machine_code` يتم طباعة الـ : `fprintf(outputFile, "%08X\\n", machine_code);` سداسية عشرية من 8 أرقام) إلى ملف الإخراج، متبوعًا بسطر جديد.
  - بمقدار 4 بايت `current_address` يتم زيادة : `current_address += 4;`
  - إذا لم يتم العثور على التعليمة أو حدث خطأ في بناء الجملة : `else` :
    - يتم طباعة رسالة : `fprintf(stderr, "Unknown instruction or syntax error: %s\\n", original_line);` `stderr` خطأ إلى
    - `original_line` تحرير الذاكرة المخصصة لـ : `free(original_line);`
  - يغلق ملف الإدخال : `fclose(inputFile);`
  - يغلق ملف الإخراج : `fclose(outputFile);`
  - يطبع رسالة نجاح : `printf("ARM Assembly file assembled successfully!\\n");`
  - ينهي البرنامج بنجاح : `return 0;`

هذا يختتم شرح كود `assembler.c` . آمل أن يكون الشرح واضحًا ومفيدًا.