

הגשה 2 - אלגוריתמים

שאלה 1

א. הקוד מצורף

	j	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
i		Y_i	1	0	1	1	0	1	1	1	0
0	X_i	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	1	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1
2	1	0	1	1	2	2	2	2	2	2	2
3	0	0	1	2	2	2	3	3	3	3	3
4	0	0	1	2	2	2	3	3	3	3	4
5	1	0	1	2	3	3	3	4	4	4	4
6	0	0	1	2	3	3	4	4	4	4	5
7	1	0	1	2	3	4	4	5	5	5	5

	j	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
i		Y_i	1	0	1	1	0	1	1	1	0
0	X_i	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	1	0	↖	←	↖	↖	←	↖	↖	↖	←
2	1	0	↖	↑	↖	↖	←	↖	↖	↖	←
3	0	0	↑	↖	↑	↑	↖	←	←	←	↖
4	0	0	↑	↖	↑	↑	↖	↑	↑	↑	↖
5	1	0	↖	↑	↖	↖	↑	↖	↖	↖	↑
6	0	0	↑	↖	↑	↑	↖	↑	↑	↑	↖
7	1	0	↖	↑	↖	↖	↑	↖	↖	↖	↑

11010

11011

ב. הקוד - מצורף Q1_b.c

ג. כן, התמ"א שהתקבל הוא - 1200122

ד. $X = 2120211221$, נקבל זאת על ידי כך שכל פעם כשבתלה הערך גדול לראשונה, נכניס את אותו מספר אל X

10	0	1	2	3	4	4	5	5	5	6	7	7	7	7	7
9	0	1	2	3	4	4	4	4	5	6	7	7	7	7	7

8	0	1	2	3	3	3	4	4	5	6	6	6	6	6	6
7	0	1	2	2	3	3	4	4	5	5	5	5	5	5	5
6	0	1	2	2	3	3	4	4	4	4	4	4	5	5	5
5	0	1	1	2	3	3	3	3	3	4	4	4	5	5	5
4	0	1	1	2	2	3	3	3	3	3	3	4	4	4	4
3	0	1	1	2	2	2	2	2	2	3	3	3	3	3	3
2	0	1	1	1	1	1	2	2	2	2	2	2	2	2	2
1	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14

$Y = 1 \quad 1 \quad 2 \quad 2 \quad 0 \quad 1 \quad 0 \quad 1 \quad 2 \quad 2 \quad 0 \quad 2 \quad 0 \quad 0$

שאלה 2

$(8, d_0 = 6, d_1, d_2, d_3, d_4 = 30, d_5, \dots, d_8)$

א. ניתן למצוא את הסדר.

משום ש $R(1,8)=3$, ניתן לדעת את הסוגריים הראשונים שנציב כדי לקבל פתרון מקסימלי. כלומר, צריכות לתחום שני קבוצות $(1,3)$ ו $(4,8)$

$$M[1,3] = \min \{ \begin{matrix} M[1,1] + M[2,3] + d_0 d_1 d_3 \\ M[1,2] + M[3,3] + d_0 d_2 d_3 \end{matrix} \}$$

8								0
7							0	72000
6						0	63000	68040
5					0	21000	81900	69720
4				0	420	1820	19820	21260
3			0	4800	1540	17820	34220	22540
2		0	480	660	942	2900	20840	21788
1	0	1440	516	876	1020	3536	21416	21872
	1	2	3	4	5	6	7	8

מינימלי ב $M[1,1]$ ו $M[2,1]$, נשאיר את הסימון

$$M[4,8] = \text{Min} \begin{cases} M[4,4] + M[5,8] + d_3 * d_4 * d_8 \\ M[4,5] + M[6,8] + d_3 * d_5 * d_8 \\ M[4,6] + M[7,8] + d_3 * d_6 * d_8 \\ M[4,7] + M[8,8] + d_3 * d_7 * d_8 \end{cases}$$

8								0
7							0	72000
6						0	63000	68040
5					0	21000	81900	69720
4				0	420	1820	19820	21260
3			0	4800	1540	17820	34220	22540
2		0	480	660	942	2900	20840	21788
1	0	1440	516	876	1020	3536	21416	21872
	1	2	3	4	5	6	7	8

מינימלי ב $M[8,8]$ ו $M[7,8]$, נשאיר את הסימון

$$M[4,7] = \text{Min} \begin{cases} M[4,4] + M[5,7] + d_3 * d_4 * d_7 \\ M[4,5] + M[6,7] + d_3 * d_5 * d_7 \\ M[4,6] + M[7,7] + d_3 * d_6 * d_7 \end{cases}$$

8								0
7							0	72000
6						0	63000	68040
5					0	21000	81900	69720
4				0	420	1820	19820	21260
3			0	4800	1540	17820	34220	22540
2		0	480	660	942	2900	20840	21788
1	0	1440	516	876	1020	3536	21416	21872
	1	2	3	4	5	6	7	8

מינימלי ב $M[4,5]$ ו $M[6,6]$

הצבנו את כל הסוגריים ונקבל $((1,1)(2,3))(((4,5)(6,6))(7,7))(8,8)$

ב. ניתן לשחזר את ווקטור הנתונים על ידי יצירת מערכת משוואות של האלכסון השני $(i, i-1)$

$$M(0,2) = 6 * d_1 d_2 = 1440$$

$$M(2,3) = d_1 d_2 d_3 = 480$$

$$M(3,4) = d_2 d_3 * 30 = 4800 \rightarrow d_2 d_3 * 3 = 480 \rightarrow d_1 = 3$$

$$6 * 3 * d_2 = 1440 \rightarrow d_2 = 80$$

$$3 * 80 * d_3 = 480 \rightarrow d_3 = 2$$

$$M(4,5) = d_3 d_4 d_5 = 420$$

$$2 * 30 * d_5 = 420 \rightarrow d_5 = 7$$

$$M(5,6) = d_4 d_5 d_6 = 30 * 7 * d_6 = 21000 \rightarrow d_6 = 100$$

$$M(6,7) = d_5 d_6 d_7 = 7 * 100 * d_7 = 63000 \rightarrow d_7 = 90$$

$$M(7,8) = d_6 d_7 d_8 = 100 * 90 * d_8 = 72000 \rightarrow d_8 = 8$$

Final Result $\langle 6,3,80,2,30,7,100,90,8 \rangle$

שאלה 3

קיבולת האונייה $W = 5.5$

Items	a_1	a_2	a_3	a_4	a_5
Weight	0.5	2	2.5	1	2
Value	8	16	28	14	15

א. פתרון אופטימלי (כאשר קיים פריט אחד מכל סוג)

	0	0.5	1	1.5	2	2.5	3	3.5	4	4.5	5	5.5
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	8Y	8Y	8Y	8Y	8Y	8Y	8Y	8Y	8Y	8Y	8Y
2	0	8N	8N	8N	16Y	24Y	24Y	24Y	24Y	24Y	24Y	24Y
3	0	8N	8N	8N	16N	28Y	36Y	36Y	36Y	44Y	52Y	52Y
4	0	8N	14Y	22Y	22Y	28N	36N	42Y	50Y	50Y	52N	58Y
5	0	8N	14N	22N	22N	28N	46N	42N	50N	50N	52N	58N

1. נתחיל את המעבר על הטבלה בתא הגדול ביותר $[5,5.5]$ - אין מקום ל a_5 ולא יכנס.

2. נעבור לתא $[4,5.5]$ - הפריט הרביעי יכנס - נחסיר את משקלו ונבדוק עבור פריטים $a_1 a_2 a_3$.

3. נעבור לתא $[3,4.5]$ - הפריט השלישי יכנס - נחסיר את משקלו ונבדוק עבור $a_1 a_2$.

4. נעבור לתא [2,2] - הפריט השני יכנס - נחסיר את משקלו מהמשקל הכולל ונראה שלא נותר לנו משקל להעמסה, לכן מצאנו את כל האיברים לקבלת הפתרון האופטימלי.

האיברים שנכנסו הם a_2, a_3, a_4 וערכם הכולל הוא 58.

ב. הפתרון יגדל ב 14 מפני שיהיה מקום גם למוצרים $a_1 + a_2$, סה"כ הרווח יהיה 81

	0	0.5	1	1.5	2	2.5	3	3.5	4	4.5	5	5.5	6	6.5	7	7.5	8
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	8Y	8Y	8Y	8Y	8Y	8Y	8Y	8Y	8Y	8Y	8Y	8Y	8Y	8Y	8Y	8Y
2	0	8N	8N	8N	16Y	24Y	24Y	24Y	24Y	24Y	24Y	24Y	24Y	24Y	24Y	24Y	24Y
3	0	8N	8N	8N	16N	28Y	36Y	36Y	36Y	44Y	52Y	52Y	52Y	52Y	52Y	52Y	52Y
4	0	8N	14Y	22Y	22Y	28N	36N	42Y	50Y	50Y	52N	58Y	66Y	66Y	66Y	66Y	66Y
5	0	8N	14N	22N	22N	28N	36N	42N	50N	50N	52N	58N	66N	66Y	67Y	73Y	81Y

ג.

Items	a_1	a_2	a_3	a_4	a_5
Weight	0.5	2	2.5	1	2
Value	8	16	28	14	15
Value Per 1 Weight	16	8	11.2	14	7.5

ניתן לראות ש a_1 הכי רווחי עבור משקל של 1, לכן אם אין הגבלה על כמות המוצרים נעדיף לקחת 11 פעמים את a_1 , $W_{total} = 5.5, a_1 = 0.5 \rightarrow \frac{5.5}{0.5} = 11$

ד.

```

ה. #define MAX(a, b) (((a)>(b)) ? (a) : (b))

typedef struct Tables {
    int **T;
    char **S;
    int **X;
} Q3_Tables;

void freeTables(Q3_Tables* tables, int n) {
    for (int i = 0; i < n + 1; i++) {
        free(tables->T[i]);
    }
    free(tables->T);
    for (int i = 0; i < n + 1; i++) {

```

```

        free(tables->S[i]);
    }
    free(tables->S);
}

void initTables(Q3_Tables *tables, int n, int W) {
    tables->T = calloc(n + 1, sizeof(int *));
    if (!tables->T) {
        printf("Error in alloc memory\n");
        exit(EXIT_FAILURE);
    }
    for (int i = 0; i < n + 1; i++) {
        tables->T[i] = calloc(W + 1, sizeof(int));
        if (!tables->T[i]) {
            printf("Error in alloc memory\n");
            exit(EXIT_FAILURE);
        }
    }

    tables->S = calloc(n + 1, sizeof(char *));
    if (!tables->S) {
        printf("Error in alloc memory\n");
        exit(EXIT_FAILURE);
    }
    for (int i = 0; i < n + 1; i++) {
        tables->S[i] = calloc(W + 1, sizeof(char));
        if (!tables->S[i]) {
            printf("Error in alloc memory\n");
            exit(EXIT_FAILURE);
        }
    }
}

void printS_Table(char **S, int n, int w) {
    printf("S table:\n");
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        for (int j = 0; j < w; j++) {
            if (S[i][j] == 0)
                printf(" %5d ", S[i][j]);
            else
                printf(" %5c ", S[i][j]);
        }
        printf("\n");
    }
    printf("\n");
}

void printT_Table(int **T, int n, int w) {
    printf("T table:\n");
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        for (int j = 0; j < w; j++) {
            printf(" %5d ", T[i][j]);
        }
        printf("\n");
    }
    printf("\n");
}

```

```

void Q3D(int items, int *values, int *weights, int W) {
    Q3_Tables* tables = malloc(sizeof(Q3_Tables));
    initTables(tables, items, W);

    for (int i = 1; i < items + 1; i++) {
        for (int j = 1; j < W + 1; j++) {
            if (weights[i - 1] > j) {
                tables->T[i][j] = tables->T[i - 1][j];
                tables->S[i][j] = 'n';
            } else {
                tables->T[i][j] = MAX(tables->T[i - 1][j - weights[i - 1]] + values[i - 1], tables->T[i - 1][j]);
                if (tables->T[i][j] == tables->T[i - 1][j - weights[i - 1]] + values[i - 1])
                    tables->S[i][j] = 'y';
                else
                    tables->S[i][j] = 'n';
            }
        }
    }

    printT_Table(tables->T, items + 1, W + 1);
    printS_Table(tables->S, items + 1, W + 1);

    printf("Max Result: %d\n", tables->T[items][W]);

    freeTables(tables, items);
    free(tables);
}

```

(קובץ ההרצה מצורף תחת השם Q3_d)

.1

```

#include "stdio.h"
#include "stdlib.h"

#define MAX(a, b) ((a)>(b)) ? (a) : (b)

typedef struct Tables {
    int **T;
    int **S;
    int *X;
} Q3_Tables;

void freeTables(Q3_Tables* tables, int n) {
    for (int i = 0; i < n + 1; i++) {
        free(tables->T[i]);
    }
    free(tables->T);
    for (int i = 0; i < n + 1; i++) {
        free(tables->S[i]);
    }
    free(tables->S);
}

void initTables(Q3_Tables *tables, int n, int W) {

```

```

    tables->T = calloc(n + 1, sizeof(int *));
    if (!tables->T) {
        printf("Error in alloc memory\n");
        exit(EXIT_FAILURE);
    }
    for (int i = 0; i < n + 1; i++) {
        tables->T[i] = calloc(W + 1, sizeof(int));
        if (!tables->T[i]) {
            printf("Error in alloc memory\n");
            exit(EXIT_FAILURE);
        }
    }

    tables->S = calloc(n + 1, sizeof(int *));
    if (!tables->S) {
        printf("Error in alloc memory\n");
        exit(EXIT_FAILURE);
    }
    for (int i = 0; i < n + 1; i++) {
        tables->S[i] = calloc(W + 1, sizeof(int));
        if (!tables->S[i]) {
            printf("Error in alloc memory\n");
            exit(EXIT_FAILURE);
        }
    }
}

void print2D_Table(int **T, int n, int w, char* tableName) {
    printf("%s table:\n", tableName);
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        for (int j = 0; j < w; j++) {
            printf(" %5d ", T[i][j]);
        }
        printf("\n");
    }
    printf("\n");
}

void printX_Table(int *T, int n) {
    printf("X table:\nItem:\t");
    for (int i = 0; i < n; i++)
        printf(" %5d ", i + 1);
    printf("\nCount:\t");
    for (int i = 0; i < n; i++)
        printf(" %5d ", T[i]);
    printf("\n");
}

void Q3E(int items, int *values, int *weights, int W) {
    Q3_Tables tables;
    initTables(&tables, items, W);

    tables.X = calloc(items, sizeof(int *));
    if (!tables.X) {
        printf("Error in alloc memory\n");
        exit(EXIT_FAILURE);
    }
}

```



```

        for (int i = 1; i <= items; i++) {
            for (int j = 1; j <= W; j++) {
                if (weights[i - 1] <= j) {
                    if (j - weights[i - 1] >= 0) {
                        tables.T[i][j] = MAX(tables.T[i - 1][j], tables.T[i][j - weights[i - 1]] + values[i - 1]);
                    } else {
                        tables.T[i][j] = MAX(tables.T[i - 1][j], values[i - 1]);
                    }
                } else tables.T[i][j] = tables.T[i - 1][j];

                if (tables.T[i][j] != tables.T[i - 1][j]) {
                    tables.X[i - 1]++;
                    tables.S[i][j] = 1 + tables.S[i][j - weights[i - 1]];
                }
            }
        }

        print2D_Table(tables.T, items + 1, W + 1, "T");
        print2D_Table(tables.S, items + 1, W + 1, "S");
        printX_Table(tables.X, items);

        printf("\nMax Result: %d\n", tables.T[items][W]);

        while (items != 0) {
            if (tables.T[items][W] != tables.T[items - 1][W]) {
                printf("\tPackage %d with W = %d and value = %d\n", items, weights[items - 1], values[items - 1]);
                W -= weights[items - 1];
            }
            items--;
        }

        freeTables(&tables, items);
    }

int main() {
    // replace values and weights with dynamic arrays and then free them
    int values[] = {16, 32, 56, 28, 30};
    int weights[] = {1, 4, 5, 2, 4};
    int W = 11;
    int items = sizeof(values) / sizeof(values[0]);
    Q3E(items, values, weights, W);
    return 1;
}

```

(קובץ ההרצה מצורף תחת השם Q3_e)

שאלה 4

מספר מבנים	מגורים	מסחר	משרדים	מלונאות
0	0	0	0	0
1	2	6	1	8
2	4	9	1	12
3	6	9	2	20
4	8	10	3	16
5	10	11	15	12

```
typedef struct Tables {
    int **T;
    int **X;
} Q4_Tables;

void freeTablesQ4(Q4_Tables *tables, int n) {
    // frees all dynamically allocated tables
    for (int i = 0; i < n + 1; i++) {
        free(tables->T[i]);
    }
    free(tables->T);
    for (int i = 0; i < n + 1; i++) {
        free(tables->X[i]);
    }
    free(tables->X);
}

void initTablesQ4(Q4_Tables *tables, int n, int W) {
    // allocating all tables
    tables->T = calloc(n + 1, sizeof(int *));
    if (!tables->T) {
        printf("Error in alloc memory\n");
        exit(EXIT_FAILURE);
    }
    for (int i = 0; i < n + 1; i++) {
        tables->T[i] = calloc(W, sizeof(int));
        if (!tables->T[i]) {
            printf("Error in alloc memory\n");
            exit(EXIT_FAILURE);
        }
    }

    tables->X = calloc(n + 1, sizeof(int *));
    if (!tables->X) {
        printf("Error in alloc memory\n");
        exit(EXIT_FAILURE);
    }
    for (int i = 0; i < n + 1; i++) {
        tables->X[i] = calloc(W, sizeof(int));
        if (!tables->X[i]) {
            printf("Error in alloc memory\n");
        }
    }
}
```

```

        exit(EXIT_FAILURE);
    }
}

void printX_TableQ4(int **X, int n, int w) {
    // printing S table
    printf("X table:\n");
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        for (int j = 0; j < w; j++) {
            printf(" %5d ", X[i][j]);
        }
        printf("\n");
    }
    printf("\n");
}

void printT_TableQ4(int **T, int n, int w) {
    // printing T table
    printf("T table:\n");
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        for (int j = 0; j < w; j++) {
            printf(" %5d ", T[i][j]);
        }
        printf("\n");
    }
    printf("\n");
}

void Q4(int values[4][6], int K, int N, char typesNames[4][10]) {
    Q4_Tables tables;
    initTablesQ4(&tables, K, N);
    int x, y, z;
    bool zeroBuildingTypes, jBuildingTypes, singleBuildingType;

    for (int i = 1; i < K + 1; i++) {
        for (int j = 1; j < N; j++) {
            y = 0;
            z = 0;
            x = values[i - 1][j];
            if (i > 1) {
                if (j > 1) {
                    y = values[i - 1][tables.X[i][j - 1]] + tables.T[i - 1][j - tables.X[i][j - 1]];
                }
                z = tables.T[i - 1][j];
            }
            zeroBuildingTypes = z > x && z >= y;
            jBuildingTypes = y > x && y > z;
            singleBuildingType = x >= y && x >= z;
            if (zeroBuildingTypes) {
                tables.T[i][j] = z;
                tables.X[i][j] = 0;
            }
            if (jBuildingTypes) {
                tables.T[i][j] = y;
                tables.X[i][j] = tables.X[i][j - 1];
            }
        }
    }
}

```

```

    }
    if (singleBuildingType) {
        tables.T[i][j] = x;
        tables.X[i][j] = j;
    }
}

printT_TableQ4(tables.T, K + 1, N);
printX_TableQ4(tables.X, K + 1, N);

int i = K;
int m = i - 1;
int j = N-1;
int amount;
while(i > 0 && j > 0) {
    amount = tables.X[i][j];
    printf("%d %s\n", amount, typesNames[m]);
    i -= amount;
    j -= amount;
    m = m - amount + 1;
}

printf("\nMax Result: %d\n", tables.T[K][N - 1]);
freeTablesQ4(&tables, K);
}

```

(קובץ ההרצה מצורף תחת השם Q4)

א. $values$ - טבלה המכילה את הנתון כאשר השורות מייצגות את מספר הסוגים השונים של המגורים (K) כאשר הסוג הראשון הוא טיפוס "מגורים" לאחר מכן "מסחר" וכו ... מספר הטור מייצג את מספר המבנים שמתוכם עלינו לבחור (N)

T – טבלת הסכומים האפשריים עבורה בגודל $(K+1) \times N$ כאשר הרווח המקסימלי נמצא בתא $T[K, N-1]$

X - טבלה בה שומרים לכל $[i, j]$ את מספר המופעים של אותו טיפוס בניין שבעזרתו הגענו לרווח מקסימלי ב $T[K, N-1]$

(הטבלאות X ו T באותו גודל)

$typesNames$ - מערך שמות כל סוגי המגורים. המערך בגודל K

Restrictions

Values: $0 \leq i \leq K - 1$ and $0 \leq j \leq N - 1$

T and X : $0 \leq i \leq K$ and $0 \leq j \leq N - 1$ and **must be initialize 0 for each cell before starting the algorithm**

Algorithm

Zero Building Types Picked -> $T[i, j] = T[i-1, j]$ and $X[i, j] = 0$

Single Building Type Picked -> $T[i, j] = values[i-1, j]$ and $X[i, j] = j$

Multiple Building Type Picked -> $T[i, j] = values[i-1, X[i, j-1]] + T[i-1, X[i, j-1]]$

שיחזור פתרון

$i = K$

$j = N - 1$

```

m = i - 1
While i > 0 and j > 0 do
    Amount = X[i,j]
    Print("Amount" + "typesNames[m]")
    i -= Amount
    j -= Amount
    m = m - Amount + 1

```

ב.

T table:

0	0	0	0	0	0	0
1	0	2	4	6	8	10
2	0	6	9	11	13	15
3	0	6	9	11	13	15
4	0	8	14	20	26	29
	0	1	2	3	4	5

S table:

0	0	0	0	0	0	0
1	0	1	2	3	4	5
2	0	1	2	2	2	2
3	0	0	0	0	0	5
4	0	1	1	3	3	3

Max Result: 29

לפי אלגוריתם שיחזור פתרון נראה כי נקבל 3 מלונאות ו 2 מסחר.

שאלה 5

א. האלגוריתם

נגדיר מבנה

$w, h, d = \text{box dimensions}$

$\text{next} = \text{pointer to next node}$

1. נכניס את כל הקופסאות למבני של רשימה מקושרת
2. נמין את הרשימה בסדר יורד לפי h
3. נשמור מצביעים לקופסה הראשונה (הגדולה ביותר לפי h) p_{curr} , ולקופסה אחריו p_{next} .
4. מהקופסה הראשונה (p_{curr}) ברשימה ועד האחרונה נבדוק:
 - 4.1. אם הקופסה הנוכחית (p_{curr}) קטנה מהקופסה הבאה (p_{next})
 - 4.1.1. אם כן - נוציא את p_{next} מהרשימה, ונקדם אותו לקופסה הבאה
 - 4.1.2. אחרת - נוציא את הקופסה הראשונה ברשימה, נכניס את p_{next} אל p_{curr} ונקדם את שני המצביעים

- ב. מיון האיברים - $O(n \log n)$
הלולאה שעוברת על כל האיברים - $O(n)$
לכן נקבל זמן ריצה של $O(n \log n)$

- ג. נתון כי עבור כל קופסה j מתקיים $h_j \leq w_j \leq d_j$. לכן אם נרצה להכניס את קופסה i לתוך קופסה j הפונקציה תבדוק האם $d_i \leq h_j$, כלומר תבדוק שאכן מתקיים $h_i \leq w_i \leq d_i \leq h_j \leq w_j \leq d_j$. ניקח קופסה i בעלת גובה מקסימלי, מכך עבור כל קופסה נותרת j המקיימת $d_j \leq h_i$ מתקיים כי $w_i \leq d_j \leq w_i \leq d_i$, לכן כל קופסה כזאת ניתן להכניס ל i .

על ידי בחירת h_i מקסימלי, ניתן להבטיח כי מספר הקופסאות המקיימות $d_j \leq h_i$ יהיה מקסימלי בכל איטרציה.

- ד. הרצת האלגוריתם

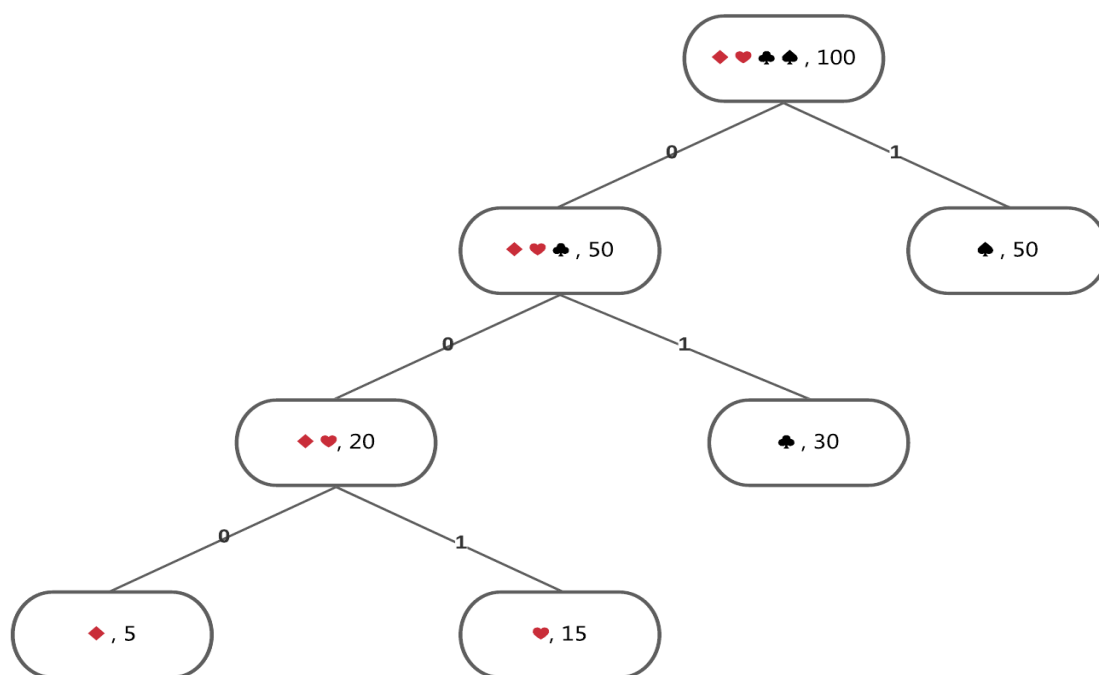
1. נבחר את הקופסה בעלת הגובה המקסימלי - קופסה 5.
2. קופסאות 3 ו-4 ניתן לשלול מכיוון שהאורך שלהם גדול מהגובה של קופסה 5, $d_3 = 17, d_4 = 20 > h_5 = 12$.
3. נבחר בקופסה 1 מכיוון שאורכה שווה לגובה של קופסה 5, $d_1 = h_5 = 12$.
4. נותרה רק קופסה 2 שמקיימת את התנאי - אורכה קטן מגובהה של קופסה 1, $d_2 = 7 < 8 = h_1$, לכן נכניס אותה.

לכן הסדר שנקבל הוא: קופסה 2 בתוך קופסה 1 שבתוך קופסה 5.

קופסאות 3 ו-4 יישארו בחוץ

שאלה 6

א.



ב. $B = \sum_{c=1}^4 f(c)d_T(i) = 5 * 3 + 15 * 3 + 30 * 2 + 50 * 1 = 170 \text{ bits}$
ג.

♥ = 001

♦ = 000

♣ = 01

♠ = 1

ד.

♥ = 0010

♦ = 0000

♣ = 0100

♠ = 1000

$B = (30 + 50 + 15 + 5) * 4 = 400 \text{ bits}$

.ה

♥ = 00

♦ = 11

♣ = 01

♠ = 10

$$B = \sum_{c=1}^4 f(c) d_T(i) = 5 * 2 + 15 * 2 + 30 * 2 + 50 * 2 = 200 \text{ bits}$$