

1. Uždavinys: duotą rekurentinę lygtį išspręsti naudojant rekursiją, bei dinaminio programavimo metodus.

Duota: $n, W, v_1, v_2, v_3, \dots, v_n$ ir $w_1, w_2, w_3, \dots, w_n$

$F(W) = \max_{i:w \leq w} \{ F(W - w_i) + v_i \}, F(0)=0$

Metodo realizacija panaudojant rekursiją:

```
private int F(int W, int[] w, int[] v, int max = 0)
{
    if (W <= 0)
    {
        return 0;
    }
    for (int i = 0; i < n; i++)
    {
        int tarpinis = F(W - w[i], w, v, max);
        if (w[i] <= W && tarpinis + v[i] > max)
        {
            max = tarpinis + v[i];
        }
    }
    return max;
}
```

Metodo sudėtingumas:

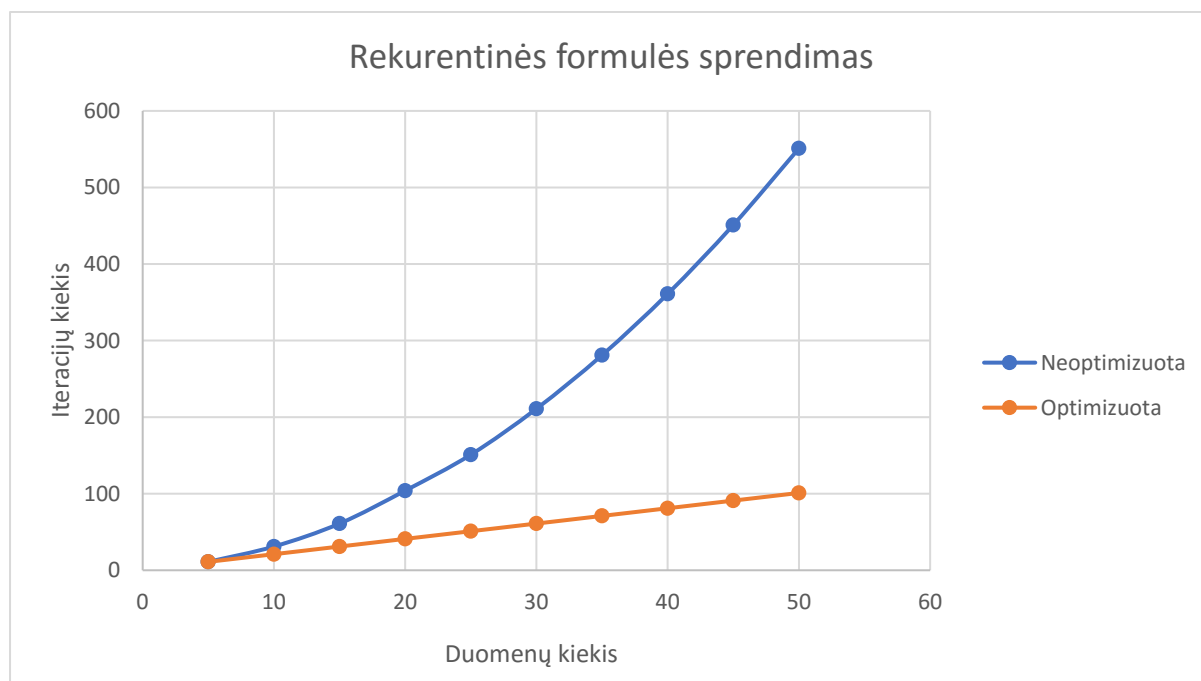
	Kaina	Kiekis
private int F(int W, int[] w, int[] v, int max = 0)		
{		
if (W <= 0)	c1	1
{		
return 0;	c1	1
}		
for (int i = 0; i < n; i++)	c1	n+1
{		
int tarpinis = F(W - w[i], w, v, max);	F(W-w)	n
if (w[i] <= W && tarpinis + v[i] > max)	c1	n
{		
max = tarpinis + v[i];	c1	n
}		
}		
return max;		
}	c1	n
F(W)=3C1+3nC1+F(W-w)=O(n)		

```
private int FOpt(int W, int[] w, int[] v, int max = 0, List<int> cachedW = null, List<int> cachedTarpinis = null)
{
    if (cachedW == null)
    {
        cachedW = new List<int>();
    }
    if (cachedTarpinis == null)
    {
        cachedTarpinis = new List<int>();
    }
    if (W <= 0)
    {
        return 0;
    }
    if (!cachedW.Contains(W))
    {
        for (int i = 0; i < n; i++)
        {
            int tarpinis = FOpt(W - w[i], w, v, max, cachedW, cachedTarpinis);
            if (!cachedTarpinis.Contains(tarpinis))
            {
                if (w[i] <= W && tarpinis + v[i] > max)
                {
                    max = tarpinis + v[i];
                }
                cachedTarpinis.Add(tarpinis);
            }
        }
        cachedW.Add(W);
    }
    return max;
}
```

private int FOpt(int W, int[] w, int[] v, int max = 0, List<int> cachedW = null, List<int> cachedTarpinis = null)		
{	cl	1
if (cachedW == null)		
{	cl	1
cachedW = new List<int>();		
}		
if (cachedTarpinis == null)	cl	1
{		
cachedTarpinis = new List<int>();	cl	1
}		
if (W <= 0)	cl	1
{		
return 0;	cl	1
}		
if (!cachedW.Contains(W))		
{	cl	1
for (int i = 0; i < n; i++)		
{	cl	n+1
int tarpinis = FOpt(W - w[i], w, v, max, cachedW, cachedTarpinis);	F(W - w)	n
if (!cachedTarpinis.Contains(tarpinis))	cl	n
{	cl	n
if (w[i] <= W && tarpinis + v[i] > max)	cl	n
{	cl	n
max = tarpinis + v[i];	cl	n
}	cl	n
cachedTarpinis.Add(tarpinis);	cl	n
}	cl	n
}		
cachedW.Add(W);	cl	1
}		
return max;	cl	1
}		

Laboratoriniai bandymai:

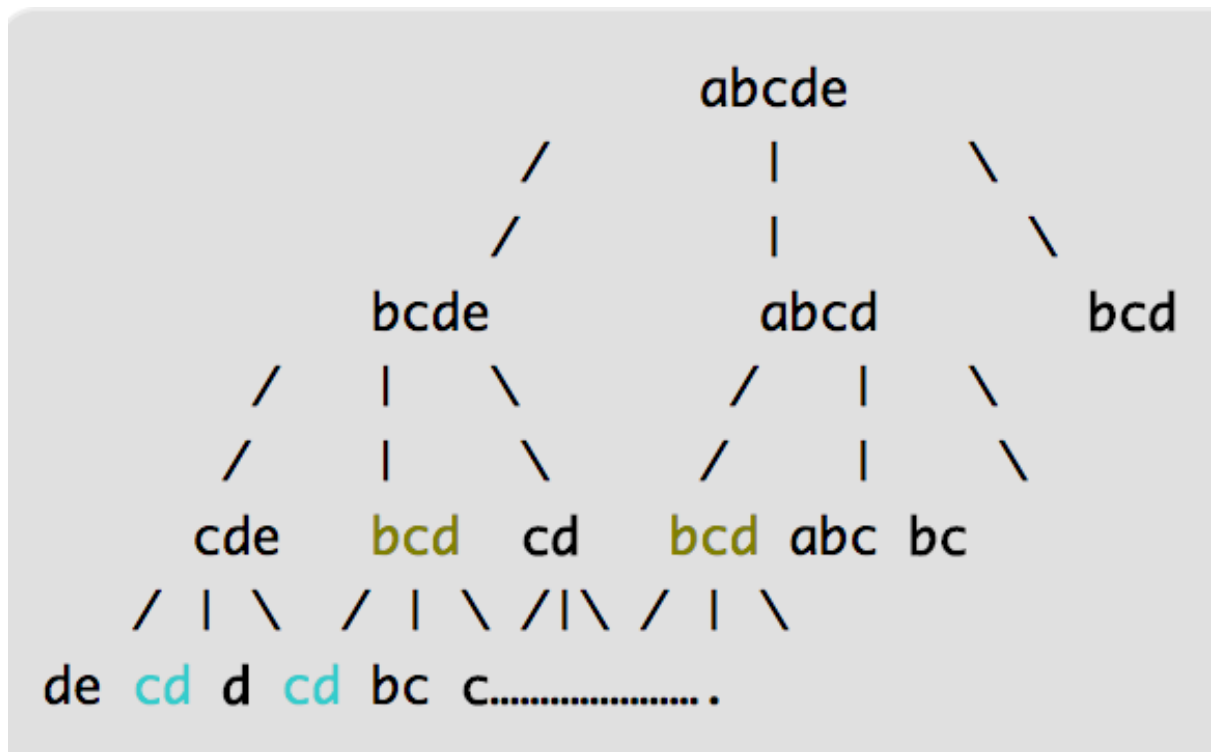
Pradiniai duomenys	w	v	W	Pradiniai duomenys	w	v	W
		1	1	2		1	1
		1	1			1	1
		2	2			1	1
		7	7			1	1
		5	5			5	5
		6	6			6	6
		7	7			7	7
		7	7			8	8
		7	7			9	9
		4	4			10	10
Rezultatas: 3				Rezultatas: 5			
Neoptimizavus funkcija pakviesta kartu			30	Neoptimizavus funkcija pakviesta kartu			51
Optimizavus funkcija kviesta kartu:			21	Optimizavus funkcija kviesta kartu:			21



2. Uždavinys:

Duota simbolių seka. Raskite mažiausią kiekį simbolių kuriuos reiktų įterpti, kad seka taptų simetrinė.

Optimizacijos idėja: analizuodami problemos sprendimą, suvokiame, kad tenka spręsti panašaus tipo problemas, skaldant jas į vis mažesnes dalis:



Šiuo atveju cd – pasikartojanti problema, kuri sprendžiant rekursiškai, bereikalingai nagrinėjama daug kartų.

Sprendimas: išskaidžius sprendimą į daug dalių jau gautus sprendimus laikyti lentelėje, kad juos būtų galima panaudoti dar kartą.

a	b	c	d	e

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

Metodo realizacija:

```

private static int MinInsertionsToFormPalyndrome(string word)
{
    int[,] minInsertionsTable = new int[word.Length, word.Length];
    for (int gap = 1; gap < word.Length; gap++)
    {
        for (int l = 0, h = gap; h < word.Length ; l++, h++)
        {
            minInsertionsTable[l, h] = word[l] == word[h] ?
                minInsertionsTable[l + 1, h - 1] :
                GetLowerNumber(minInsertionsTable[l, h - 1], minInsertionsTable[l + 1, h]) + 1;
        }
    }
    return minInsertionsTable[0, word.Length - 1];
}

private static int GetLowerNumber(int a, int b)
{
    return a < b ? a : b;
}

```

Algoritmo sudėtingumas: $O(n^2)$ (šaltinis -

<http://www.geeksforgeeks.org/dynamic-programming-set-28-minimum-insertions-to-form-a-palindrome/>)

Testiniai rezultatai bei programos atsakymai:

“geeks” – 3 (skgeegks)

“Ab3bd” – 2 (Adb3bdA)

Laboratoriniai bandymai:

