

Elektrotehnički fakultet Univerzitet u Banjoj Luci

IZVJEŠTAJ PROJEKTNOG ZADATKA

iz predmeta SISTEMI ZA DIGITALNU OBRADU SIGNALA

Student: Mentori:

Đaković Anja 1193/20prof. dr
prof. dr
maKnežić Mladen
Simić Mitar
Jovanović Vedran
dipl. inž.Obradović Dimitrije

Januar 2025. godine

1. Opis projektnog zadatka

U sklopu projektnog zadatka potrebno je realizovati sistem za generisanje empirijske vremensko-frekvencijske dekompozicije signala (Empirical Mode Decomposition - EMD) te rad ovog sistema testirati na fuziji multifokusiranih slika.

Sistem se sastoji iz 4 osnovna dijela:

- a. **Predprocesiranje**: Učitavanje 2D multifokusiranih slika u .bmp formatu, njihovo pretvaranje u Gray-scale, te skladištenje Gray-scale dobijene verzije u trajnu memoriju. Pikseli Gray-scale verzije originalne slike se čuvaju kao 1D vektor, zajedno sa informacijom o dužini tog niza, širini i visini slike, unutar header fajla. Korak predprocesiranja služi za pribavljanje svih neophodnih podataka iz 2D slike, a to su niz piksela, veličina niza, širina i visina slike, za dalju obradu.
- b. **EMD dekompozicija**: Odredjivanje IMF1 za signal koji smo dobili iz prethodnog koraka predprocesiranja. Za svaku od multifokusiranih slika smo kao izlaz iz prethodnog koraka pretprocesiranja dobili po niz piksela. Svaki tako dobijen niz predstavlja ulaz za EMD algoritam, koji nam treba dati prvu IMF komponentu. Od izdvojenih IMF1 komponenata formiramo nove Gray-scale slike, tako da za niz piksela uzimamo upravo IMF1 niz. Imamo onoliko IMF1 komponenata koliko imamo i ulaznih nizova piksela, te za svaku od tih IMF1 komponenata formiramo po jednu 2D Gray-scale sliku.
- **c. Fuzija multifokusiranih slika :** Fuzija multifokusiranih slika kombinuje više fotografija iste scene, ali sa različitim dijelovima u fokusu, kako bi stvorila jednu oštru tj. potpuno fokusiranu sliku. EMD je jedna od tehnika za fuziju slika. Proces možemo opisati na sledeći način:
 - a. Kreće se od slika A1 i B1 kreiranih na osnovu prethodno izdvojene IMF1 komponente
 - b. Računaju se lokalne varijanse za svaki piksel na slikama A1 i B1
 - c. Računaju se težinski koeficijenti za prethodno dobijene varijanse
- d. **Konstrukcija fuzione slike :** Kako bismo dobili bolje fokusiranu sliku, kombinujemo slike A1 i B1 dobijene EMD algoritmom ali uzimajući u obzir i dobijene težinske koeficijente koji daju informaciju o mjestima dobre fokusiranosti na pojedinim slikama.

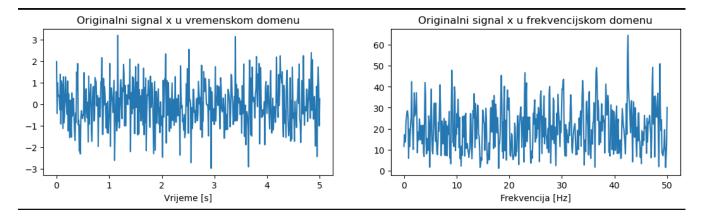
2. Izrada projektnog zadatka

EMD algoritam

EMD (*Empirical Mode Decomposition*) je iterativni proces koji razbija signal u komponente zvane IMF (*intrinsic mode functions*). Svaka IMF komponenta sadrži najviše frekvencijesignala iz prethodne iteracije. Demonstriraćemo EMD algoritam na primjeru bijelog šuma.

Bijeli šum je odabran iz razloga što ne favorizuje niti jedan frekvencijski opseg. Bijeli sum predstavalja širokopojasni šum kojem je spektralna gustina neovisna o frekvenciji. Ima istu gustinu energije u svakom frekvencijskom opsegu. Prema tome, na linearnoj frekvencijskoj skali, oblik spektra bijelog šuma je ravna linija.

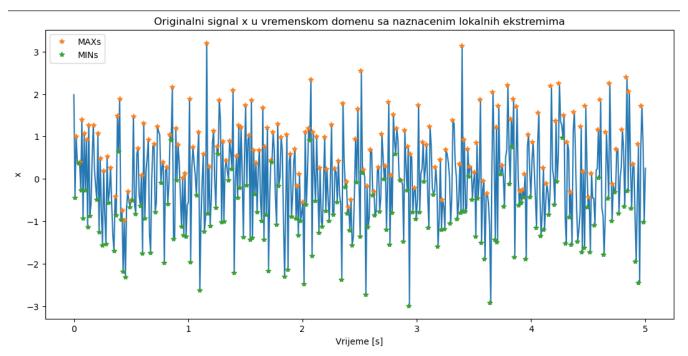
*Python kod za demonstraciju rada EMD algoritma sa svim potrebnim graficima i dodatnim objašnjenjima dat je u sklopu *emd.ipynb* fajla.



Slika 2.1. Prikaz polaznog signala x u vremenskom i frekvencijkom domenu.

Prva iteracija (pronalazak IMF1)

#1 Pronalaženje lokalnih ekstrema polaznog signala x

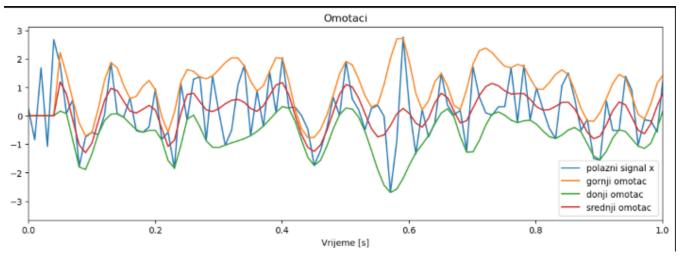


Slika 2.2. Prikaz polaznog signala x u vremenskom domenu sa naznacenim lokalnim ekstremima

2 Interpolacija lokalnih ekstrema s ciljem dobijanja srednjeg omotača

Interpoliramo lokalne maksimume kako bismo dobili gornji omotač Interpoliramo lokalne minimume kako bismo dobili donji omotač Srednji omotač dobijamo kao srednju vrijednost gornjeg i donjeg omotača (jednačina 2.1)

$$srednji0motac = \frac{gornji0motac + donji0motac}{2}$$
 (2.1)



Slika 2.3. Omotači dobijeni interpolacijom lokalnih ekstrema polaznog signala x

3 Izračunavanje kandidata za IMF1 komponentu

Prva IMF komponenta se definiše kao razlika polaznog (originalnog) signala i srednjeg omotača (jednačina 2.2)

$$tempIMF1 = x - srednjiOmotac(2.2)$$

Ako dobijeni kandidat tempIMF1 zadovoljava kriterijume 1 i 2 , onda se on uzima kao prvi IMF. Ako ne zadovoljava, postupak se ponavlja od #1 koraka (pronalaženje ekstrema), ali sa tempIMF1 kao polaznim signalom (x = tempIMF1), te se traže lokalni ekstremi nad tempIMF1 signalom, a zatim se računaju interpolacije nad tako dobijenim ekstremima. Na #4 korak se prelazi tek onda kada dobijemo tempIMF1 koji zadovoljava 1 i 2 kriterijume.

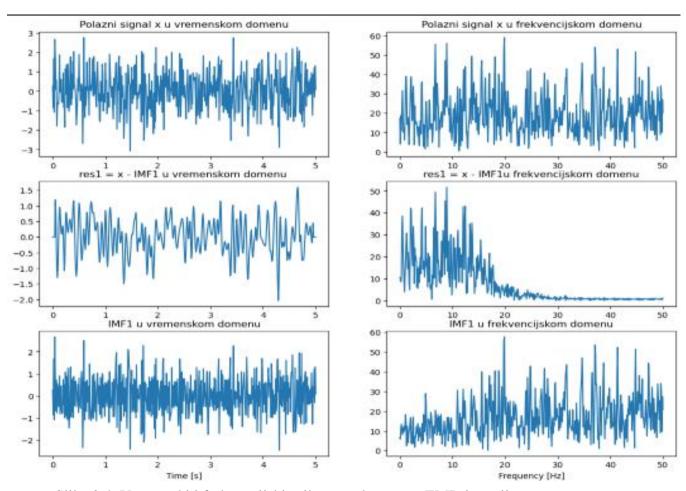
- 1. Broj prolazaka kroz nulu i broj lokalnih ekstrema se mogu razlikovati najviše za 1
- 2. Srednja vrijednost omotača treba biti blizu nule

#4 Dekompozicija polaznog signala

Nakon izdvajanja prve IMF1 komponente, naš polazni signal x možemo napisati kao (2.3)

$$x = res1 + IMF1 \tag{2.3}$$

IMF1 sadrži najviše frekvencije polaznog signala x, a *res1* predstavlja polazni signal x umanjen za te najviše frekvencije. Sa slike 2.4. možemo da vidimo da spektar signala *res1* ne sadrži najviše frekvencijske komponente jer se one sada nalaze u sklopu IMF1 signala.



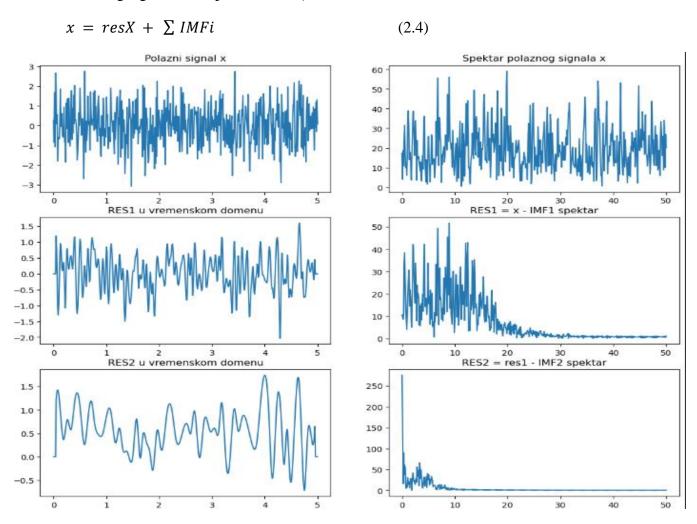
Slika 2.4. Vremenski i frekvencijski prikaz rezultata prve EMD iteracije

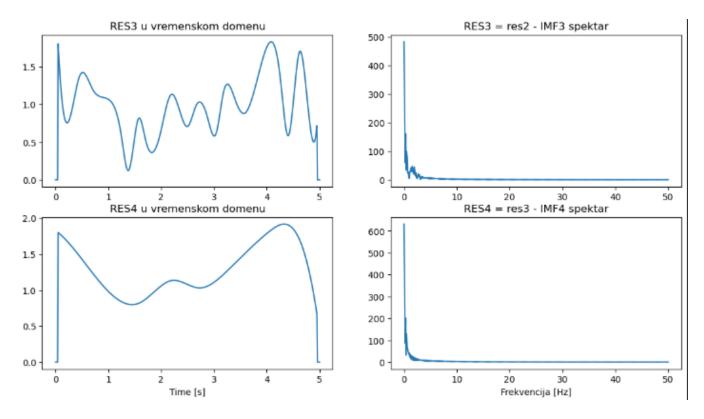
Druga iteracija (pronalazak IMF2)

Rezidualni signal *res1* dobijen iz prve EMD iteracije (jednačina 2.3) se koristi kao polazni signal (ulaz) za drugu EMD iteraciju i pronalaženje IMF2 komponente. Tako da je sada polazni signal x u drugoj iteraciji zapravo *res1* signal.

Rezultat EMD algoritma

Proces se ponavlja sve dok rezidualni signal *resX* ne postane monotona funkcija bez lokalnih minimuma i maksimuma. Na kraju procesa, originalni polazni signal *x*, je dekomponovan u sumu IMF-ova i rezidualnog signala *resX* (jednačina 2.4)





U ovom konkretnom slučaju, jednačina 2.4 će izgledati

$$x = res4 + \sum_{i=1}^{4} IMFi$$

Algoritam je testiran i za 2D ulazne podatke u RGB formatu, date na slici 2.5



Slika 2.5. primjer ulaznih slika u boji

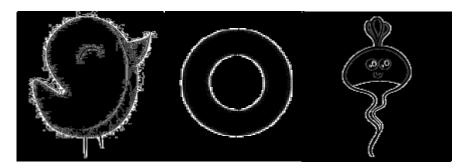
Slike su prvo prebačene u Gray-scale format, kao na slici 2.6



Slika 2.6.Gray-scale verzija ulaznih slika

Zatim je izvršena ekstrakcija samo prve IMF komponente EMD algoritmom. Svaka IMF komponenta sadrži najviše frekvencije signala iz prethodne iteracije, u našem slučaju to su najviše frekvencije Grayscale verzije ulaznih slika (slika 2.6.). Kako prva IMF komponenta sadrži visoko-frekventni sadržaj polaznog Gray-scale signala, slika nastala na bazi IMF1 će isticati brze promjene intenziteta sive boje poput ivica.

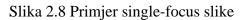
Nova slika kreirana od IMF1 ima iste dimenzije kao originalna slika, ali će sadržavati samo one delove informacije koji odgovaraju visokofrekventnim komponentama. Što se tiče vizuelne interpretacije nove slike, ivice objekata i oštre promene će biti istaknute, dok će ravni, uniformni regioni slike (sa sporim promenama sive boje) tj homogene oblasti postati tamni ili neutralni. Rezultati su dati na slici 2.7



Slika 2.7. Slike nastale na bazi prve IMF komponente

U slučaju jednofokusiranih slika, kao što su slike 2.8 i 2.9,

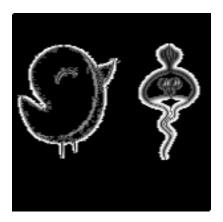




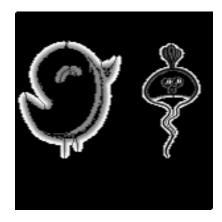


Slika 2.9 Primjer single-focus slike

nakon prethodne konverzije navedenih slika u Gray-scale, EMD algoritmom dolazimo do prve IMF komponente na osnovu koje kreiramo slike 2.10 i 2.11



Slika 2.10 Slika nastala na bazi IMF1 primjenom EMD nad slikom 2.8

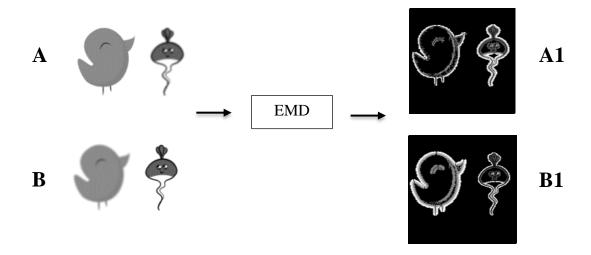


Slika 2.11 Slika nastala na bazi IMF1 primjenom EMD nad slikom 2.9

Fuzija multifokusiranih slika

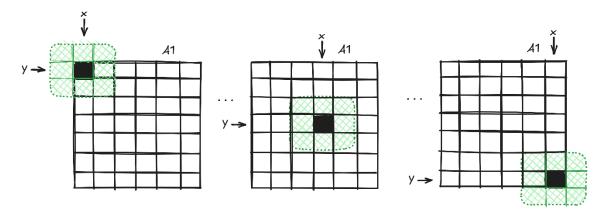
Kada fotografišemo scenu, dio slike je u fokusu, dok su drugi dijelovi zamućeni. Fuzija multifokusiranih slika kombinuje više fotografija iste scene, ali sa različitim dijelovima u fokusu, kako bi stvorila jednu oštru tj. potpuno fokusiranu sliku. Upravo je **Empirical Mode Decomposition** jedna od tehnika za fuziju slika.

Fuziju multifokusiranih slika tehnikom EMD možemo najjednostavnije objasniti na primjeru dvije polazne Gray-scale slike A i B sa različitim fokusima iste scene. Dakle slike A i B su Gray-scale jednofokusirane slike iste scene. Primjenom EMD algoritma nad slikama A i B dobijamo IMF1 za obe slike, na osnovu koga kreiramo 2 nove slike A1 i B1 koje sadrže visokofrekventni sadržaj polaznih A i B slika.



Proces je sljedeci:

1. **Racunanje lokalne varijanse** *var_{loc}* svakog piksela slike A1 i B1



- e. Prozor velicine N×N se pomjera kroz sliku A1 na nacin da se posjeti svaki piksel slike
- f. Sabiraju se vrijednosti svih piksela koji su obuhvaceni prozorom

$$sum = \sum image_pixels[i]$$
 , $image_pixels[i] \in Window$ (2.5)

g. Dobijena suma vrijednosti piksela obuhvacenih prozorom se dijeli sa brojem piksela koji su obuhvaceni prozorom cime dobijamo srednju vrijednost piksela u prozoru NxN

$$avg = \frac{sum}{n} (2.6)$$

```
// Veličina prozora N×N za izračunavanje lokalne varijanse
#define N 3
#define E 2
                 // Prag odlucivanja
int offset = N / 2;
for (int y = 0; y < height; y++)
    for (int x = 0; x < width; x++)
              Računanje srednje vrijednosti piksela u prozoru NxN
        float mean = 0.0;
       unsigned int count = 0, sum = 0;
        // Prolazak kroz prozor
       for (int wy = -offset; wy <= offset; wy++)</pre>
            for (int wx = -offset; wx <= offset; wx++)</pre>
               int ny = y + wy;
               int nx = x + wx;
                // Provjera da li je piksel unutar granica slike
               if (ny \geq 0 && ny < height && nx \geq 0 && nx < width)
                   int index = ny * width + nx;
                   sum += image[index];
                   count++;
               }
       mean = (float)sum/count;
```

h. Varijansu dobijamo kao prosjecno kvadratno odstupanje piksela u prozoru od srednje vrijednosti. Lokalna varijansa piksela *var_{loc}* se računa koristeći sve piksele koji su obuhvaćeni prozorom veličine N

$$var_{loc} = \frac{\sum (image_pixels[i] - avg)^{2}}{n} \quad (2.7)$$

```
Računanje varijanse kao prosjecno kvadratno odstupanje
         piksela slike u prozoru NxN od srednje vrednosti
    float var = 0.0;
    // Prolazak kroz prozor
    for (int wy = -offset; wy <= offset; wy++)</pre>
        for (int wx = -offset; wx <= offset; wx++)</pre>
            int ny = y + wy;
            int nx = x + wx;
            // Proveri da li je piksel unutar granica slike
            if (ny >= 0 && ny < height && nx >= 0 && nx < width)
                 int index = ny * width + nx;
                var += ( (float)image[index] - mean) * ((float)image[index] - mean);
            }
        }
    }
// Rezultat se skladišti u 1D niz variance, qde je svaki element niza varijansa odgovarajućeg
// piksela slike
    variance[y * width + x] = var / count;
```

2. Racunanje tezinskih koeficijenata

- i. Porede se lokalne varijanse izmedju 2 slike A1 i B1 za svaki piksel
- j. Na osnovu razlike varijansi određuje težinski koeficijent $\alpha(x,y)$ za sliku A1:

$$\alpha(x,y) = \begin{cases} 0 & var_{loc}\{A1(x,y)\} - var_{loc}\{B1(x,y)\} < -\varepsilon \\ 0.5 & var_{loc}\{A1(x,y)\} - var_{loc}\{B1(x,y)\} < \varepsilon \\ 1 & var_{loc}\{A1(x,y)\} - var_{loc}\{B1(x,y)\} > \varepsilon \end{cases}$$
(2.8)

 $\alpha(x,y)$ je matrica koja predstavlja masku koja daje informaciju o mjestima dobre fokusiranosti na pojedinim slikama.

 $\varepsilon > 0$ je prag odlucivanja.

k. Nije potrebno računati težinske koeficijente za sliku B1 iz razloga sto tezinski koeficijenti $\alpha(x,y)$ za sliku A1 implicitno odredjuju i $\beta(x,y)$

$$\beta(x, y) = 1 - \alpha(x, y) \tag{2.9}$$

3. Konstrukcija fuzionisane slike

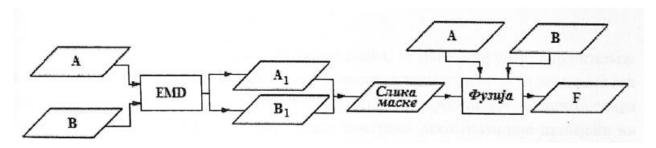
1. Za svaki piksel u fuzionisanoj slici F doprinosi dolaze iz:

a.
$$\alpha(x, y) * A1(x, y)$$

b.
$$\beta(x, y) * B1(x, y) = (1 - \alpha(x, y)) * B1(x, y)$$

Ako zelimo konstruisati finalnu fuzionisanu sliku F(x,y)

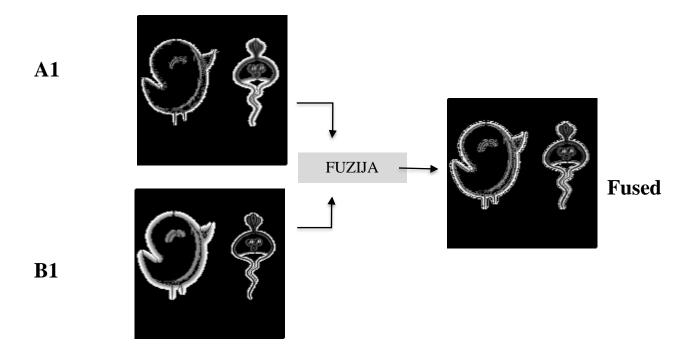
$$F(x,y) = \alpha(x,y) * A1(x,y) + \beta(x,y) * B1(x,y)$$
 (2.10)



Slika 2.12 Blok dijagram algoritma za fuziju multifokusiranih slika A i B

```
for (int i = 0; i < N; i++)

fused[i] = (unsigned char) (weightsA[i] * imf1_1[i] + (1.0 - weightsA[i]) * imf1_2[i]);
```



3. Optimizacija

Odsustvo #pragma section("SECTION") direktive

```
main.c

#include "input_data1.h"
#include "input_data2.h"
#include "emd.h"
#include "fusion.h"

static unsigned char imf1_1[N1];
static unsigned char imf1_2[N2];

int main(int argc, char *argv[]){
   float weightsA[N1] = {0};
   unsigned char fused[N1];
   ...
}
```

```
input_data1.h

#define height1 150
#define width1 150
#define N1 22500

const unsigned char data1[N1] = { ... }
```

```
input_data2.h

#define height2 150
#define width2 150
#define N2 22500

const unsigned char data2[N2] = { ... }
```

```
fusion.h

void calculateWeights( ... )
{
    float varA1[N1];
    float varB1[N2];
```

```
emd.h

void emd( ... )
{
    unsigned char localMAXs[N1];
    unsigned char localMINs[N1];
```

Nizovi *imf1_1, imf1_2, data1, data2* se nalaze u *uninitialized data(BSS)* i *initialized data* sekciji, dok su *varA1, varB1, localMAXs, localMINs,weightsA, fused* u *stack* sekciji . Sve ove sekcije se u memoriji nalaze na određenim mestima koje definiše linker skripta, a njihov tačan položaj zavisi od arhitekture, operativnog sistema i konfiguracije memorije.

Stack sekcija je smjestena u

- mem_block1_dm32 (50KB za block_1 ali 2KB za **stack**) a mi vec sa 2 lokalna niza (~50KB) premasujemo dostupnu memoriju. Pritom se i dio **bss** sekcije nalazi u ovom bloku *block1* , a broj varijabli i nizova koji se smjestaju u block1 je mnogo veci od ova 2 lokalna niza.

Data (uninitialized + initialized) sekcija je smjestena u

```
- mem_block1_dm32 ( ukupno za blok1 49 151B )
```

- mem_block2_pm32 (ukupno za blok2 32 767B)
- mem_block3_dm32 (ukupno za blok3 32 767B)

```
[Error li1040] Out of memory in output section 'dxe_block1_dm_data_prio3'

[Error li1040] Out of memory in output section 'dxe_block3_dm_data_prio3'

[Error li1040] Out of memory in output section 'dxe_block2_overflow_data'
```

- Upotreba #pragma section("SECTION") direktive

```
#include "emd.h"
#include "fusion.h"
#include "preprocessing.h"
#include "input_data1.h"
#include "input_data2.h"

#pragma section("seg_block1")
static unsigned char imf1_1[N1];

#pragma section("seg_block2")
static unsigned char imf1_2[N2];
int main(int argc, char *argv[])
{
    ...
}
```

```
input_data1.h

#define height1 150
#define width1 150
#define N1 22500

#pragma section("seg_sram")
const unsigned char data1[N1] = { ... }
```

```
input_data2.h

#define height2 150
#define width2 150
#define N2 22500

#pragma section("seg_sram")
const unsigned char data2[N2] = { ... }
```

Linkerska skripta:

Uz upotrebu pretprocesorske direktive za smjestanje podataka u zeljene memorijske sekcije ADSP procesora, nemamo vise problema sa nedostatkom prostora jer smo rasporedili nizove podataka tako da ne dodje do prekoracenja niti jedne sekcije. Program uspjesno prolazi build.

Stack overflow

Stack je smjesten unutar **mem_block1_dm32** i zauzima oko 2KB, te je ocigledno doslo do njegovog prepunjavanja (weightsA ~ 22KB)

```
dxe_block1_dm_data_prio0
{

RESERVE(heaps_and_system_stack_in_Internal, heaps_and_system_stack_in_Internal_length = 2048, 2)
INPUT_SECTIONS( $0BJS_LIBS(seg_int_data) )
} > mem_block1_dm32

dxe_block1_stack NO_INIT
{

RESERVE_EXPAND(heaps_and_system_stack_in_Internal, heaps_and_system_stack_in_Internal_length, 0, 2)
ldf_stack_space = heaps_and_system_stack_in_Internal;
ldf_stack_end = (ldf_stack_space + (heaps_and_system_stack_in_Internal_length - 2)) & 0xfffffffe;
ldf_stack_length = ldf_stack_end - ldf_stack_space;
} > mem_block1_dm32
```

Rjesenje je da ovaj lokalni niz definisemo kao staticki ili globalni te da mu pretprocesorskom direktivom odredimo segment memorije u koji ce biti smjesten bez problema.

```
#pragma section("seg_block1")
float weightsA[N1];
int main(int argc, char *argv[])
{
     . . .
}
```

- Smanjenje broja procesorskih ciklusa utrosenih na izvrsavanje algoritma

```
#pragma section("seg_flash")
float varA1[N];
#pragma section("seg_flash")
float varB1[N];
void calculateWeights(unsigned char* imf1_1, unsigned char* imf1_2, float *weightsA, int size, int
width, int height)
    calculate local variance(imf1 1, varA1, width, height);
    calculate local variance(imf1 2, varB1, width, height);
       for (int i = 0; i < size; i++)</pre>
        if ( (varA1[i] - varB1[i]) < (-1.0*E) )</pre>
            weightsA[i] = 0.0;
        else if ( (varA1[i] - varB1[i]) < E )</pre>
            weightsA[i] = 0.5;
        else if ( (varA1[i] - varB1[i]) > E )
            weightsA[i] = 1.0;
}
Broj ciklusa: 81 867 151
```

```
#pragma section("seg_block3")
float varA1[N];

#pragma section("seg_block1")
float varB1[N];

#pragma section("seg
```

Algoritam – funkcija calculateweights je ostala identicna, tako da je jedina promjena ovdje mjesto skladistenja nizova u memoriji. Mnogo je efikasniji i brzi pristup memorijskim lokacijama blize procesora nego flesh memoriji.

```
#pragma section("seg_block3")
                                             #pragma section("seg_block1")
float varA1[N];
                                             float varB1[N];
void calculateWeights(unsigned char* imf1_1, unsigned char* imf1_2, float *weightsA, int size, int
width, int height)
    calculate_local_variance(imf1_1, varA1, width, height);
    calculate_local_variance(imf1_2, varB1, width, height);
       for (int i = 0; i < size; i++)</pre>
        if ( (varA1[i] - varB1[i]) < (-1.0*E) )</pre>
            weightsA[i] = 0.0;
        else if ( (varA1[i] - varB1[i]) < E )</pre>
            weightsA[i] = 0.5;
        else if ( (varA1[i] - varB1[i]) > E )
            weightsA[i] = 1.0;
    }
}
Broj ciklusa: 58 502 113
```

```
#pragma section("seg block3")
                                             #pragma section("seg block1")
float varA1[N];
                                             float varB1[N];
void calculateWeights(unsigned char* imf1_1, unsigned char* imf1_2, float *weightsA, int size, int
width, int height)
    calculate_local_variance(imf1_1, varA1, width, height);
    calculate_local_variance(imf1_2, varB1, width, height);
       for (int i = size-1; i >= 0 ; i--)
        if ( (varA1[i] - varB1[i]) < (-1.0*E) )</pre>
            weightsA[i] = 0.0;
        else if ( (varA1[i] - varB1[i]) < E )</pre>
            weightsA[i] = 0.5;
        else if ( (varA1[i] - varB1[i]) > E )
            weightsA[i] = 1.0;
    }
}
Broj ciklusa: 58 462 264
```

```
Za for (int i = 0; i < size; i++) imamo Broj ciklusa: 58 502 113 a za for (int i = size - 1; i >= 0; i --) imamo Broj ciklusa: 58 462 264
```

Svako poredjenje se svodi na poredjenje sa nulom, te je efikasnije da eksplicitno poredimo sa nulom nego da pustimo kompajler da sam svede operaciju poredjenja na poredjenje sa nulom.

Jednostavne funkcije koje

- sadrze samo nekoliko linija koda
- sadrze jednostavne matematicke operacije
- imaju mnogo poziva u razlicitim dijelovima programa

njihova deklaracija kao **inline** moze eliminisati trosak funkcijkog poziva i dati kompajleru uvid u njihov kod na mjestu poziva te se na taj nazin moze i bolje optimizovati.

findExtremes je najjednostavnija funkcija programa, ali nije dovoljno jednostavna da bi bila proglasena za **inline**. Takodje, findExtremes funkcija se ne poziva dovoljno te trošak optimizacije inline-a ne opravdava dodatni prostor u binarnom fajlu.

Za funkcije koje

- koriste rekurzije, petlje, slozene izraze
- se ne pozivaju dovoljno cesto

nije pametno koristiti **inline** jer se moze znacajno povecati velicina binarnog fajla bez rezultata u performansama.

```
void findExtremes(const unsigned char *data)
    for (int i = 1; i < N - 1; i++)
        if (data[i] >= data[i - 1] && data[i] >= data[i + 1])
              localMAXs[i] = data[i];
        if (data[i] <= data[i - 1] && data[i] <= data[i + 1])</pre>
               localMINs[i] = data[i];
    }
Broj ciklusa: 2 029 553
void findExtremes(const unsigned char *data)
    for (int i = N - 2; i >= 1; i--)
        if (data[i] >= data[i - 1] && data[i] >= data[i + 1])
              localMAXs[i] = data[i];
        if (data[i] <= data[i - 1] && data[i] <= data[i + 1])</pre>
              localMINs[i] = data[i];
}
Broj ciklusa: 2 029 437
void findExtremes(const unsigned char *data)
    unsigned char isLocalMax;
    unsigned char isLocalMin;
    for (int i = N - 2; i >= 1; i--)
       isLocalMax = (data[i] >= data[i - 1]) & (data[i] >= data[i + 1]);
       isLocalMin = (data[i] <= data[i - 1]) & (data[i] <= data[i + 1]);</pre>
       localMAXs[i] = data[i] * isLocalMax;
       localMINs[i] = data[i] * isLocalMin;
    }
```

Uslovi u petlji trebaju da se izbjegavaju jer uslovi u petlji, cak i ako imaju predikciju grananja (expected true/false) se vise-manje svode na situaciju sa pozivom funkcije u petlji samo sa manjim posljedicama jer nemamo kreiranje stek okvira. U situaciji gdje imamo uslove unutar for petlji, pipeline pati tj ne moze se u potpunosti ispuniti.

}

Broj ciklusa: 1 979 837

```
int isIMF(unsigned char *imf)
{
    int zeroCrossings = 0;
    int extremaCount = 0;
    unsigned char prevSign = imf[0] & 0x80;
    unsigned char currentSign;
    for (int i = 1; i < N; i++)</pre>
        currentSign = imf[i] & 0x80;
        if (currentSign != prevSign)
        {
            zeroCrossings++;
            prevSign = currentSign;
        if ( ((signed char)imf[i] > (signed char)imf[i - 1] && (signed char)imf[i] > (signed char)imf[i + 1]) ||
             ((signed char)imf[i] < (signed char)imf[i - 1] && (signed char)imf[i] < (signed char)imf[i + 1]))
            extremaCount++;
    }
Broj ciklusa: 1 137 752
```

Zamjena uslovnog grananja logickim i aritmetickim operacijama je smanjila broj utrosenih procesorskih ciklusa za vise od 70K.

```
void calculateWeights(...)
{
    calculate_local_variance(imf1_1, varA1, width, height);
    calculate_local_variance(imf1_2, varB1, width, height);

    for (int i = size-1; i >= 0; i--)
    {
        if ( (varA1[i] - varB1[i]) < (-1.0*E) )
            weightsA[i] = 0.0;
        else if ( (varA1[i] - varB1[i]) < E )
            weightsA[i] = 0.5;
        else if ( (varA1[i] - varB1[i]) > E )
            weightsA[i] = 1.0;
    }
}
Broj ciklusa: 1 309 252
```

```
void calculateWeights(...)
{
    calculate_local_variance(imf1_1, varA1, width, height);
    calculate_local_variance(imf1_2, varB1, width, height);

    float diff = 0;

    for (int i = size-1; i >= 0 ; i--)
    {
        diff = varA1[i] - varB1[i];

        weightsA[i] = 0.0 + ((diff - E) < 0)*0.5 + ((diff - E) > 0)*1.0;
    }
}
Broj ciklusa: 1 170 012
```

```
void convolve(bmp_header_t* bmp_header, unsigned char* data, unsigned int* var)
                                 unsigned int susjed1, susjed2, susjed3, susjed4, susjed5, susjed6, susjed6, susjed8, i = 0, sum = 0;
                                 unsigned int avg = 0;
                                 fract f = 0.1ur;
                                 for (int y = 1; y < bmp_header->height - 1; y++)
                                                for (int x = 1; x < bmp_header->width - 1; x++)
                                               {
                                                                 sum = data[susjed1] * kernel[0][0] + data[susjed2] * kernel[0][1] + data[susjed3] * kernel[0][2] + data[susjed3] * kernel[
                                                                                    data[susjed4] * kernel[1][0] + data[i]
                                                                                                                                                                                                                                                        * kernel[1][1] + data[susjed5] * kernel[1][2] +
                                                                                    data[susjed6] * kernel[2][0] + data[susjed7] * kernel[2][1] + data[susjed8] * kernel[2][2];
                                                             avg = muliur(sum, f);
                                                             var[i] = muliur(((data[susjed1] - avg)*((data[susjed1] - avg)) +
                                                                                                                     (data[susjed8] - avg)*((data[susjed8] - avg))), f);
                                 }
Broj ciklusa: 3 123 710
```

SHARC procesor ima hardversku podršku za aritmetiku fiksnog zareza. Deklarisali smo promjenjivu sa fiksnim zarezom fract f = 1/9 = 0.1. Funkcija muliur omogućava množenje podatka tipa int podatkom tipa unsigned fract i kao rezultat dobija se podatak tipa int.

Sve sto je implemetirano u hardveru daje na brzini. Aritmetika pokretnog zareza treba da se izbjegava pogotovo u slucaju kada procesor nema floating-point jedinicu (hardverski sklop za FP instrukcije) jer tada CPU emulira FPU jedinicu sto je softverska implementacija koja dodatno trosi CPU cikluse. Zbog cinjenice da imamo hardversku podršku za aritmetiku fiksnog zareza, dobijamo bolje rezultate kada umjesto floating-point aritmetike koristimo fixnu aritmetiku.

```
void convolve(bmp_header_t* bmp_header, unsigned char* data, unsigned
int susjed1, susjed2, susjed3, susjed4, susjed5
unsigned int awg = 0;
fract f = 0.1ur;

int width = bmp_header->width;
int height = bmp_header->height;

for (int y = 1; y < height - 1; y++)
{
    for (int x = 1; x < width - 1; x++)
    {
        i = (y * width) + x;
        susjed1 = (y-1)* width + (x-1);
        susjed8 = (y+1)* width + (x+1);
    }
}
Broj ciklusa: 2 895 431</pre>
```

Kompajleru je jednostavnije da varijablu za kontrolu petlje smjesti u registar tokom izvrsavanja petlje kada je ona lokalna promjenjiva, nego kada se radi o globalnoj promjenjivoj.

Takodje, kada koristimo globalnu varijablu za kontrolu petlje, ta varijabla mora biti ponovno ucitana za svaku iteraciju petlje jer kompajler ponekad ne moze biti siguran da li je u medjuvremenu doslo do promjene vrijednosti globalne promjenjive.

U ovom konkretnom slucaju, ne samo da se kontrola petlje vrsi lokalnom varijablom, vec je i visestruki pristup vrijednosti mnogo brzi kada se ta vrijednost nalazi unutar istog konteksta, nego kada moramo da skacemo sa jedne lokacije u programu na drugu.

```
for(int i = 0; i < height; i++)
{
    for (int j = 0; j < paddedRowSize; j++)
    {
        if (j+3 <= unpaddedRowSize)
        {
            b1 = fgetc(in); j++;
            b2 = fgetc(in); j++;
            b3 = fgetc(in);
            unsigned char gray = ceil(b1*0.3 + b2*0.59 + b3*0.11);
        pixels[index++] = gray;
        }
        else
            fgetc(in); // Skip padding
      }
}
Broj ciklusa: 5 018 915</pre>
```

```
for(int i = 0; i < height; i++)
{
    for (int j = 0; j < paddedRowSize; j++)
    {
        if (j+3 <= unpaddedRowSize)
        {
            b1 = fgetc(in); j++;
            b2 = fgetc(in); j++;
            b3 = fgetc(in);
            unsigned char gray = muliur(b1, 0.3ur) + muliur(b2, 0.59ur) + muliur(b3, 0.11ur);
            pixels[index++] = gray;
        }
        else
            fgetc(in); // Skip padding
    }
}
Broj ciklusa: 4 750 691</pre>
```

Floating point aritmetika je zamijenjena aritmetikom fiksnog zareza jer SHARC procesor ima hardversku podršku za aritmetiku fiksnog zareza, a sve sto je hardverski implementirano daje na brzini izvrsavanja.

```
for(int i = 0; i < height; i++)
{
    for (int j = 0; j < paddedRowSize; j++)
    {
        if (expected_true(j+3 <= unpaddedRowSize))
        {
            b1 = fgetc(in); j++;
            b2 = fgetc(in); j++;
            b3 = fgetc(in);
            unsigned char gray = muliur(b1, 0.3ur) + muliur(b2, 0.59ur) + muliur(b3, 0.11ur);
            pixels[index++] = gray;
        }
        else
            fgetc(in); // Skip padding
      }
}
Broj ciklusa: 4 750 691</pre>
```

```
unsigned int tStep = 10;

for (int i = 0; i < N-1; i++)
{
    for (int j = 0; j < tStep; j++)
    {
        unsigned fract t = urdivi(j , tStep);

        localMAXs[i * tStep + j] = muliur(a0 , t * t * t) + muliur(a1 , t * t) + muliur(a2 , t) + a3;
        localMINs[i * tStep + j] = muliur(b0 , t * t * t) + muliur(b1 , t * t) + muliur(b2 , t) + b3;
    }
}
Broj ciklusa: 154 588 394</pre>
```

```
for (int i = 0; i < N; i--)
   data[i] = (unsigned char)(data[i] - ((localMAXs[i] + localMINs[i]) / 2) ); // IMF1

Broj ciklusa: 1 106 434

for (int i = 0; i < N; i--)
   data[i] = (unsigned char)(data[i] - ((localMAXs[i]▼+ localMINs[i]) >> 2) ); // IMF1

Broj ciklusa: 1 106 434
```

```
float weightsA[30000];
for (int i = N-1; i >= 0 ; i--)
   int diff = localMAXs[i] - localMINs[i];
   weightsA[i] = 0.0 + ((diff - E) < 0)*0.5 + ((diff - E) > 0)*1.0;
}
for(int i = 0; i < N; i++)</pre>
   data1[i] = (unsigned char)(weightsA[i] * data1[i] + (1.0 - weightsA[i]) * data2[i]);
Broj ciklusa: 2 849 902
unsigned char weightsA[30000];
for (int i = N-1; i >= 0 ; i--)
   int diff = localMAXs[i] - localMINs[i];
   weightsA[i] = 0 + ((diff - E) > 0);
}
for(int i = 0; i < N; i++)</pre>
   data1[i] = weightsA[i]*data1[i] + (1 - weightsA[i])*data2[i] ;
Broj ciklusa: 2 414 621
```

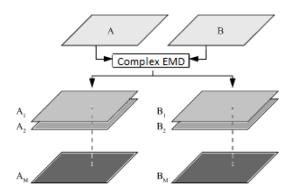
Procesor mnogo efikasnije barata sa cjelobrojnim vrijednostima nego sa floating-point vrijednostima iako ADSP-214xx SHARC® Processor ima hardversku podrsku za FP aritmetiku.

4. Zakljucak

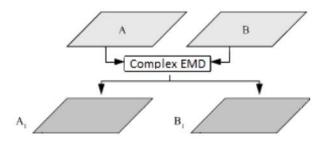
EMD algoritam razlaže polazni signal x na IMF komponente i rezidum kao

$$x = \sum_{i=1}^{m} IMFi + r_m \qquad (4.1)$$

Ukoliko od izdvojenih IMF komponenata kreiramo po sliku, dobicemo m novih slika $A1, \ldots, Am$. Najveci dio korisnih informacija se zapravo nalazi u prvoj IMF komponenti, tj slika A1 je ta koja sa sobom nosi najznacajnije informacije kada je rijec o oblastima dobrog fokusa. Dakle, posto IMF1 sadrzi informacije o najvisim frekvencijama signala x, a upravo je to ono sto nam treba za analizu fokusiranih oblasti, nije potrebno da racunamo sve IMF komponente vec samo prvu.



Slika 4.1. Cjelovita EMD dekompozicija dvije slike A i B vodjena jednačinom 4.1



Slika 4.2. EMD dekompozicija prvog nivoa dvije slike A i B – izdvajanje samo prve IMF komponente

Na ovaj način smo ubrzali algoritam jer nema potrebe za računanjem svih IMF komponenata i težinskih koeficijenata $var_{loc}\{Ai(x,y)\} - var_{loc}\{Bi(x,y)\}$, i > 1.