

UNIVERSITÀ DELLA CALABRIA

DIPARTIMENTO DI INGEGNERIA INFORMATICA



Architetture avanzate degli elaboratori

Protein Simulated Annelling

Docenti:

Angiulli Fabrizio

Fassetti Fabio

Nisticò Simona

Candidati:

Ciccia Umberto

Domenico

Mat. 263844

Mirabelli Francesca

Mat. 264173

ANNO ACCADEMICO 2024/2025

Visita il progetto su [GitHub](#)

Indice

Indice	2
Introduzione	4
Metodologia di sviluppo	6
Architettura x86-32 con supporto SSE	7
Versione in C pura	7
Versione C con implementazione in assembly della distanza Euclidea .	7
Versione C con implementazione in assembly di rama_energy	9
Ulteriori ottimizzazioni del codice C	11
Versione C senza chiamate a funzioni per operazioni specifiche	11
Versione C senza chiamate a funzioni per prodotto matrice-vettore . .	12
Versione C con implementazioni in assembly di rama_energy e hydro- phobic_energy	12
Versione C con implementazioni in assembly di rama_energy, hydro- phic_energy e electrostatic_energy	15
Architettura x86-64 con supporto AVX	18
Versione in C pura	18
Versione C con l'implementazione in assembly di euclidean-dist e rama_energy-assembly	19
Versione C con l'implementazione in assembly di rama_energy	20
Versione C con implementazioni in assembly di rama_energy e hydro- phobic_energy-assembly	22

<i>INDICE</i>	3
Versione C con implementazioni in assembly di rama_energy, hydrophobic_energy e electrostatic_energy)	24
Architettura x86-64 con supporto AVX e OpenMP	28
Conclusioni	31

Introduzione

Il progetto si focalizza sul calcolo e sulla previsione degli angoli diedrici che definiscono la struttura terziaria di una proteina. La struttura terziaria di una proteina è cruciale per la sua funzione biologica, ed è spesso complessa da determinare sperimentalmente a causa della difficoltà nel misurare direttamente la configurazione spaziale degli atomi coinvolti. Una volta determinati gli angoli diedrici, è possibile ricostruire la configurazione spaziale complessiva della proteina e calcolare l'energia associata a tale conformazione. Attraverso questo processo, si può identificare la struttura più stabile, che corrisponde alla conformazione a energia minima.

Il principale obiettivo del progetto è affrontare la predizione del ripiegamento proteico. Questo viene realizzato attraverso l'uso di algoritmi avanzati che simulano il comportamento molecolare della proteina e la guidano verso una configurazione stabile. Per raggiungere questi obiettivi, il progetto è stato implementato in diverse versioni software, ottimizzando e adattando il codice per sfruttare al meglio diverse architetture hardware. Le versioni implementate sono le seguenti:

- **Architettura x86-32 con supporto SSE:** Questa versione è stata progettata per architetture a 32 bit, con l'introduzione di set di istruzioni SIMD (Single Instruction, Multiple Data) come SSE, che consentono di elaborare più dati simultaneamente, migliorando così le prestazioni rispetto alla versione sequenziale.
- **Architettura x86-64 con supporto AVX:** In questa versione, il codice è stato adattato per sfruttare l'architettura a 64 bit, con il sup-

porto per le istruzioni AVX (Advanced Vector Extensions), che offrono un'elaborazione più rapida e parallela per applicazioni scientifiche complesse.

- **Architettura x86-64 con supporto AVX e OpenMP:** Questa versione si concentra sull'ulteriore ottimizzazione delle prestazioni mediante l'utilizzo di OpenMP, una libreria che consente la parallelizzazione delle operazioni a livello di codice.

La fase iniziale del progetto ha visto la scrittura del codice in linguaggio C, per garantire un funzionamento corretto e facilmente verificabile. In questa fase, sono stati condotti test per verificare la correttezza dell'algoritmo implementato, confrontando i risultati ottenuti con valori teorici e dati sperimentali, quando disponibili.

Successivamente, il progetto si è concentrato sulla versione a 32 bit, in cui sono state effettuate analisi approfondite riguardanti le prestazioni. In particolare, si è studiato l'impatto delle ottimizzazioni effettuate mediante l'inserimento di codice assembly per accelerare operazioni critiche. Oltre a queste ottimizzazioni in assembly, sono stati apportati dei miglioramenti delle prestazioni modificando direttamente il codice in C, per evitare chiamate a funzioni non necessarie e ridurre l'overhead computazionale.

Per la versione a 64 bit, sono stati esaminati i benefici derivanti dall'integrazione delle procedure in assembly già presenti nella versione a 32 bit. Queste implementazioni hanno portato dei notevoli miglioramenti al tempo di esecuzione.

Infine, l'ultima fase del progetto si è concentrata sull'ottimizzazione del codice utilizzando OpenMP, una libreria che permette di eseguire operazioni in parallelo su più core di un processore. Inizialmente, abbiamo modificato il sistema di calcolo del tempo di esecuzione per includere i comandi relativi a OpenMP, in modo da misurare con maggiore precisione i miglioramenti delle prestazioni. Successivamente, ci siamo focalizzati sull'utilizzo del costrutto `parallel for`, che permette di parallelizzare facilmente i cicli di iterazione nel

codice, un aspetto fondamentale per accelerare il calcolo di grandi strutture proteiche.

L'approccio di parallelizzazione ha portato a miglioramenti delle prestazioni, consentendo al programma di gestire simulazioni più complesse e di operare su dataset di dimensioni maggiori.

In conclusione, questo progetto ha contribuito a sviluppare un sistema di predizione del ripiegamento proteico altamente ottimizzato, capace di sfruttare al meglio le risorse hardware disponibili, riducendo i tempi di calcolo e migliorando la precisione nella previsione della struttura terziaria delle proteine. Tali sviluppi potrebbero avere applicazioni significative in bioinformatica, farmacologia e medicina, dove la conoscenza della struttura delle proteine è essenziale per la progettazione di nuove terapie.

Metodologia di sviluppo

Per lo sviluppo del progetto, abbiamo utilizzato Git come strumento di controllo versione, sfruttando al massimo le sue funzionalità di branching e merging per facilitare la collaborazione tra i membri del team. Il codice è stato sviluppato passo dopo passo, con ogni partecipante che ha contribuito in modo sinergico e parallelo, garantendo la coerenza e l'integrazione fluida delle varie componenti del sistema. Ogni fase dello sviluppo è stata documentata in modo preciso, creando commit dettagliati che descrivono le modifiche apportate. Questo approccio ha permesso di mantenere una cronologia chiara e facilmente tracciabile, facilitando la gestione dei conflitti e ottimizzando il processo di testing e revisione del codice.

Architettura x86-32 con supporto SSE

Il progetto ha subito diverse modifiche e ottimizzazioni che hanno portato a un miglioramento significativo dei tempi di esecuzione. Questa sezione analizza ogni implementazione effettuata, evidenziando i vantaggi ottenuti in termini di prestazioni per l'architettura a 32 bit. Le implementazioni verranno descritte nell'ordine con la quale sono state effettuate.

Versione in C pura

La prima parte del progetto si è focalizzata sull'implementazione dell'algoritmo di predizione in C.

- Tempo di Esecuzione: **0,650 secondi.**

La prima versione esclusivamente in C, senza l'uso di assembly, ha evidenziato limiti in termini di ottimizzazione dei calcoli a basso livello, dimostrando la necessità di interventi in assembly per migliorare ulteriormente. Ovviamente questa prima versione ottenuta è stata sviluppata avendo come obiettivo l'ottenimento dei risultati attesi.

Versione C con implementazione in assembly della distanza Euclidea

In questa versione è stata sviluppata la distanza euclidea in assembly

Listing 1: euclidean_dist_sse

```
1 euclidean_dist_sse:
2     push        ebp
3     mov         ebp, esp
4     push        ebx
5     push        esi
6     push        edi
7
8     MOV EAX, [EBP+A]
9     MOV EBX, [EBP+B]
10    MOV ECX, [EBP+C]
11
12    MOVAPS XMM0, [EAX]
13    MOVAPS XMM1, [EBX]
14
15    SUBPS XMM1, XMM0
16
17    MULPS XMM1, XMM1
18    MOVSS [e], XMM1
19
20    HADDPS XMM1, XMM1
21    HADDPS XMM1, XMM1
22
23    MOVSS [e], XMM1
24
25    SQRTPS XMM1, XMM1
26    MOVSS [e], XMM1
27
28    MOVSS [ECX], XMM1
29    MOVSS [e], XMM1
30
31    pop         edi
32    pop         esi
33    pop         ebx
34    mov         esp, ebp
35    pop         ebp
36    ret
```

L'implementazione non ha dato miglioramenti in termini di tempo a causa dell'overhead dato dalla continua chiamata alla funzione.

- Tempo di Esecuzione: **0,750 secondi**.

In questa versione iniziale, le componenti critiche come il calcolo della distanza euclidea sono state implementate parzialmente in assembly, non ottenendo un primo miglioramento rispetto alla versione solo in C, causa overhead delle chiamate.

Versione C con implementazione in assembly di `rama_energy`

In questa versione è stata implementato il calcolo di `rama_energy` in assembly e ciò ha portato ad un miglioramento delle prestazioni.

- Tempo di Esecuzione: **0,410 secondi**.

Concentrandosi esclusivamente sull'ottimizzazione della `rama_energy` in assembly, si è ridotto quasi della metà il tempo rispetto alla prima versione, grazie a un focus più mirato sulle operazioni intensive. Il codice della procedura è il seguente:

Listing 2: `rama_energy_assembly`

```
1 rama_energy_assembly :  
2     push ebp  
3     mov ebp, esp  
4     push ebx  
5     push esi  
6     push edi  
7  
8     mov eax, [ebp + 8]  
9     mov ebx, [ebp + 12]  
10    mov ecx, [ebp + 16]  
11  
12    xorps xmm0, xmm0
```

```
13
14     movss xmm1, [alpha_phi]
15     movss xmm2, [alpha_psi]
16     movss xmm3, [beta_phi]
17     movss xmm4, [beta_psi]
18     movss xmm5, [half]
19
20     mov esi, 0
21     .loop:
22
23         movss xmm6, [eax + esi * 4]
24         movss xmm7, [ebx + esi * 4]
25
26         movaps xmm0, xmm6
27         subss xmm0, xmm1
28         mulss xmm0, xmm0
29         movaps xmm2, xmm7
30         subss xmm2, xmm2
31         mulss xmm2, xmm2
32         addss xmm0, xmm2
33         sqrtss xmm0, xmm0
34
35         movaps xmm2, xmm6
36         subss xmm2, xmm3
37         mulss xmm2, xmm2
38         movaps xmm3, xmm7
39         subss xmm3, xmm4
40         mulss xmm3, xmm3
41         addss xmm2, xmm3
42         sqrtss xmm2, xmm2
43
44         minss xmm0, xmm2
45
46         mulss xmm0, xmm5
47         addss xmm0, xmm0
48
49     add esi, 1
```

```
50         cmp esi, 256
51         jl .loop
52
53     movss [ecx], xmm0
54
55     pop edi
56     pop esi
57     pop ebx
58     mov esp, ebp
59     pop ebp
60     ret
```

Ulteriori ottimizzazioni del codice C

In questa versione, prima di analizzare eventuali nuove procedure da scrivere in assembly ci siamo concentrati sull'ottimizzazione del codice C, eliminato tutti i for evitabili, come ad esempio quelli che compievano solo quattro iterazioni. Tramite questa ottimizzazione il processore ha potuto effettuare i calcolare in parallelo i risultati attesi e migliorare le prestazioni.

- Tempo di Esecuzione: **0,370 secondi**.

Nella versione iniziale in C, venivano effettuate numerose chiamate a funzioni, il che comportava un notevole incremento dell'overhead e, di conseguenza, un aumento del tempo di esecuzione. Per ovviare a questo problema, abbiamo eseguito direttamente all'interno delle funzioni operazioni come divisioni, moltiplicazioni tra vettori e calcoli della distanza euclidea, evitando così di fare chiamate a funzioni esterne.

Versione C senza chiamate a funzioni per operazioni specifiche

In questa versione, come detto precedentemente ,abbiamo eliminato le eccessive chiamate a funzioni, evitando di allocare i record di attivazione i

risultati attesi sono migliorati.

- Tempo di Esecuzione: **0,333 secondi.**

Rimuovendo chiamate a funzioni esterne per operazioni come distanza euclidea, la normalizzazione, prodotti scalari e divisioni scalari, si è ridotto ulteriormente il sovraccarico computazionale, migliorando la velocità di esecuzione.

Versione C senza chiamate a funzioni per prodotto matrice-vettore

Anche in questa versione abbiamo evitato ulteriori chiamate a funzioni inutili. Grazie a questo abbiamo evitato di allocare altri record di attivazione i risultati attesi sono migliorati.

Tempo di Esecuzione: **0,320 secondi.**

Una semplificazione ulteriore è stata apportata eliminando le chiamate per il prodotto matrice-vettore, consolidando i calcoli direttamente nel codice principale.

Versione C con implementazioni in assembly di `rama_energy` e `hydrophobic_energy`

In questa versione è stata implementata anche `hydrophobic_energy` in assembly.

Tempo di Esecuzione: **0,240 secondi.**

Integrando questa ottimizzazione con quella già implementata per `rama_energy`, si è registrato uno dei miglioramenti più significativi. La procedura ha il seguente codice:

Listing 3: hydrophobic_energy

```
1 hydrophobic_energy_assembly:
2     push ebp
3     mov ebp, esp
4     push ebx
5     push esi
6     push edi
7
8     mov eax, [ebp + 8]
9     mov ebx, [ebp + 12]
10    mov ecx, [ebp + 16]
11    mov edx, [ebp + 20]
12
13    xorps xmm0, xmm0
14
15    mov esi, 0
16    .outer_loop:
17        cmp esi, ebx
18        jge .end_outer_loop
19
20        mov edi, esi
21        add edi, 1
22
23        mov eax, ecx
24        add eax, esi
25        shl eax, 2
26        add eax, ecx
27        movaps xmm1, [eax + 12]
28
29    .inner_loop:
30        cmp edi, ebx
31        jge .end_inner_loop
32
33        mov eax, ecx
34        add eax, edi
35        shl eax, 2
36        add eax, ecx
```

```
37         movaps xmm2, [eax + 12]
38
39         movaps xmm3, xmm2
40         subps  xmm3, xmm1
41         mulps  xmm3, xmm3
42         movhlps xmm4, xmm3
43         addps  xmm3, xmm4
44         movaps xmm4, xmm3
45         shufps xmm4, xmm4, 1
46         addss  xmm3, xmm4
47         sqrtss xmm3, xmm3
48
49         movzx  edx, byte [eax + esi]
50         sub    edx, 65
51         movss  xmm4, [hydrophobicity + edx * 4]
52
53         movzx  edx, byte [eax + edi]
54         sub    edx, 65
55         movss  xmm5, [hydrophobicity + edx * 4]
56
57         mulss  xmm4, xmm5
58         divss  xmm4, xmm3
59
60         addss  xmm0, xmm4
61
62         add    edi, 1
63         jmp    .inner_loop
64
65     .end_inner_loop:
66         add    esi, 1
67         jmp    .outer_loop
68
69     .end_outer_loop:
70     movss [edx], xmm0
71
72     pop edi
73     pop esi
```

```
74     pop ebx
75     mov esp, ebp
76     pop ebp
77     ret
```

Versione C con implementazioni in assembly di rama_energy, hydrophobic_energy e electrostatic_energy

In questa versione è stata implementata anche electrostatic_energy

- Tempo di Esecuzione: **0,230 secondi.**

Questa ulteriore ottimizzazione ha portato a un bilanciamento tra accuratezza e prestazioni, pur mantenendo un tempo molto competitivo se pur con un leggero miglioramento rispetto alla versione precedente.

Listing 4: electrostatic_energy

```
1 electrostatic_energy_assembly:
2     push ebp
3     mov ebp, esp
4     push ebx
5     push esi
6     push edi
7
8     mov eax, [ebp + 8]
9     mov ebx, [ebp + 12]
10    mov ecx, [ebp + 16]
11    mov edx, [ebp + 20]
12
13    xorps xmm0, xmm0
14
15    mov esi, 0
16    .outer_loop:
17        cmp esi, ebx
```



```
18         jge .end_outer_loop
19
20         mov edi, esi
21         add edi, 1
22
23         mov eax, ecx
24         add eax, esi
25         shl eax, 4
26         add eax, ecx
27         movaps xmm1, [eax + 12]
28
29         .inner_loop:
30             cmp edi, ebx
31             jge .end_inner_loop
32
33             mov eax, ecx
34             add eax, edi
35             shl eax, 4
36             add eax, ecx
37             movaps xmm2, [eax + 12]
38
39             movaps xmm3, xmm2
40             subps xmm3, xmm1
41             mulps xmm3, xmm3
42             movhyps xmm4, xmm3
43             addps xmm3, xmm4
44             movaps xmm4, xmm3
45             shufps xmm4, xmm4, 1
46             addss xmm3, xmm4
47             sqrtss xmm3, xmm3
48
49             movzx edx, byte [eax + esi]
50             sub edx, 65
51             movss xmm4, [charge + edx * 4]
52
53             movzx edx, byte [eax + edi]
54             sub edx, 65
```

```
55         movss xmm5, [charge + edx * 4]
56
57         mulss xmm4, xmm5
58         divss xmm4, xmm3
59         divss xmm4, dword [four]
60
61         addss xmm0, xmm4
62
63         add edi, 1
64         jmp .inner_loop
65
66     .end_inner_loop:
67         add esi, 1
68         jmp .outer_loop
69
70 .end_outer_loop:
71     movss [edx], xmm0
72
73     pop edi
74     pop esi
75     pop ebx
76     mov esp, ebp
77     pop ebp
78     ret
```

Architettura x86-64 con supporto AVX

Durante lo sviluppo del progetto, sono state apportate diverse ottimizzazioni mirate a migliorare i tempi di esecuzione sulle architetture a 64 bit. Tuttavia, l'analisi relativa ai tempi di esecuzione a 64 bit evidenzia un aspetto cruciale: in molte implementazioni non si sono riscontrati miglioramenti significativi.

Anche in questo capitolo le implementazioni verranno descritte nell'ordine nella quale sono state affrontate.

N.B. : i test effettuati per la versione a 32bit rispetto a questa a 64 bit sono stati effettuati su due macchine con un architettura hardware diversa.

Versione in C pura

La prima parte dell'implementazione a 64 bit si è concentrata sull'implementazione lato C, che ovviamente era già pronta vista la precedente implementazione 32 bit, con le stesse ottimizzazioni già presenti nel codice C usato per la versione a 32.

- Tempo di Esecuzione: **0,650 secondi.**

La versione in C puro mostra un tempo di esecuzione riportato, ma non vi sono miglioramenti rispetto alla controparte a 32 bit. Questo risultato indica che il codice C non sfrutta appieno le potenzialità offerte dai registri e dalle ottimizzazioni native dei processori a 64 bit.

Versione C con l'implementazione in assembly di euclidean-dist e rama-energy-assembly

Come nella versione a 32 bit, la scelta di implementare la distanza euclidea non è stata ottimale, per cui l'implementazione è stata scartata.

Listing 5: euclidean-dist-avx

```

1 euclidean_dist_avx:
2     push    rbp
3     mov     rbp, rsp
4     pushaq
5
6     MOV     RAX, [RBP+A]
7     MOV     RBX, [RBP+B]
8     MOV     RCX, [RBP+C]
9
10    VMOVUPD  YMM0, [RDI]
11    VMOVUPD  YMM1, [RSI]
12    VSUBPD   YMM1, YMM0, YMM1
13    VMULPD   YMM1, YMM1, YMM1
14    VMOVSD   [e], XMM1
15
16    VHADDPD  YMM1, YMM1
17    VHADDPD  YMM1, YMM1
18    VPERM2F128 YMM0, YMM1, YMM1, 000000001b
19    VADDSD   XMM1, XMM0
20    VMOVSD   [e], XMM1
21
22    VSQRTPD  YMM1, YMM1
23    VMOVSD   [e], XMM1
24
25    VMOVSD   [RDX], XMM1
26    VMOVSD   [e], XMM1
27
28    popaq
29    mov     rsp, rbp

```

30	<code>pop</code>	<code>rbp</code>
31	<code>ret</code>	

- Tempo di Esecuzione: **0,730 secondi**.

Questo suggerisce che l'ottimizzazione mirata come nell'architettura a 32 bit non ha prodotto vantaggi misurabili o significativi quando eseguita su sistemi a 64 bit.

Versione C con l'implementazione in assembly di `rama_energy`

La sola implementazione della funzione `rama-energy`, invece si è rivelata più efficiente della precedente. Tutto ciò era dovuto all'eccessivo overhead creato dalle eccessive chiamate alla funzione `euclidean-distance`. Per evitare questo abbiamo inserito il calcolo della distanza direttamente all'interno delle funzioni che la necessitano.

- Tempo di esecuzione: **0,550 secondi**

L'implementazione effettuata in assembly è la seguente:

Listing 6: `rama_energy_assembly`

```

1  rama_energy_assembly:
2      push    rbp
3      mov     rbp, rsp
4      pushaq
5
6      mov     rdi, [rbp + 16]
7      mov     rsi, [rbp + 24]
8
9      vmovsd  xmm0, qword [alpha_phi]
10     vbroadcastsd ymm0, xmm0
11     vmovsd  xmm1, qword [alpha_psi]
12     vbroadcastsd ymm1, xmm1

```

```
13     vmovsd   xmm2, qword [beta_phi]
14     vbroadcastsd ymm2, xmm2
15     vmovsd   xmm3, qword [beta_psi]
16     vbroadcastsd ymm3, xmm3
17
18     vxorpd   ymm4, ymm4, ymm4
19
20     mov      rcx, 256
21     xor      r8, r8
22
23     .loop:
24
25     vmovsd   xmm5, qword [rdi + r8 * 8]
26     vbroadcastsd ymm5, xmm5
27     vmovsd   xmm6, qword [rsi + r8 * 8]
28     vbroadcastsd ymm6, xmm6
29
30     vsubpd   ymm7, ymm5, ymm0
31     vmulpd   ymm7, ymm7, ymm7
32
33     vsubpd   ymm8, ymm6, ymm1
34     vmulpd   ymm8, ymm8, ymm8
35
36     vaddpd   ymm7, ymm7, ymm8
37
38     vsqrtpd  ymm7, ymm7
39
40     vsubpd   ymm8, ymm5, ymm2
41     vmulpd   ymm8, ymm8, ymm8
42
43     vsubpd   ymm9, ymm6, ymm3
44     vmulpd   ymm9, ymm9, ymm9
45
46     vaddpd   ymm8, ymm8, ymm9
47
48     vsqrtpd  ymm8, ymm8
49
```

```

50     vminpd   ymm7, ymm7, ymm8
51
52     vmulpd   ymm7, ymm7, [half]
53     vaddpd   ymm4, ymm4, ymm7
54
55     inc      r8
56     loop     .loop
57     vmovsd   qword [rdx], xmm4
58
59     popaq
60     mov      rsp, rbp
61     pop      rbp
62     ret

```

Versione C con implementazioni in assembly di rama_energy e hydrophobic_energy_assembly

L'implementazione in assembly di hydrophobic_energy e l'utilizzo della procedura rama_energy, precedentemente implementata, ha portato ad un ulteriore miglioramento

- Tempo di esecuzione: **0,490 secondi**

La funzione è stata così implementata:

Listing 7: hydrophobic_energy_assembly

```

1
2     hydrophobic_energy_assembly:
3     push     rbp
4     mov      rbp, rsp
5     pushaq
6
7     vxorpd   xmm0, xmm0, xmm0
8
9     xor      r8, r8
10    outer_loop_hydro:

```

```
11     cmp r8, rsi
12     jge done_hydro
13
14     mov r9, r8
15     imul r9, 9
16     add r9, 3
17
18     vmovupd ymm1, [rdx + r9*8]
19
20     mov r10, r8
21     inc r10
22
23 inner_loop_hydro:
24     cmp r10, rsi
25     jge outer_loop_end_hydro
26
27     mov r11, r10
28     imul r11, 9
29     add r11, 3
30
31     vmovupd ymm2, [rdx + r11*8]
32
33     vsubpd ymm3, ymm2, ymm1
34     vmulpd ymm3, ymm3, ymm3
35     vhaddpd ymm3, ymm3, ymm3
36     vhaddpd ymm3, ymm3, ymm3
37
38     vsqrtpd ymm3, ymm3
39
40     vmovsd xmm4, [ten]
41     vucomisd xmm3, xmm4
42     jae skip_update_hydro
43
44     movzx r12, byte [rdi + r8]
45     sub r12, 65
46     movzx r13, byte [rdi + r10]
47     sub r13, 65
```



```
48
49     vmovsd xmm4, [hydrophobicity + r12*8]
50     vmovsd xmm5, [hydrophobicity + r13*8]
51
52     vmulsd xmm4, xmm4, xmm5
53     vdivsd xmm4, xmm4, xmm3
54     vaddsd xmm0, xmm0, xmm4
55
56 skip_update_hydro:
57     inc r10
58     jmp inner_loop_hydro
59
60 outer_loop_end_hydro:
61     inc r8
62     jmp outer_loop_hydro
63
64 done_hydro:
65     vmovsd [rcx], xmm0
66
67     popaq
68     mov rsp, rbp
69     pop rbp
70     ret
```

Versione C con implementazioni in assembly di rama_energy, hydrophobic_energy e electrosta- tic_energy)

In questa versione è stata aggiunta l'implementazione in assembly di electrostatic_energy.

- Tempo di esecuzione: **0,450 secondi**

La funzione è stata così implementata:

Listing 8: electrostatic_energy_assembly

```
1 electrostatic_energy_assembly:
2
3     push    rbp
4     mov     rbp, rsp
5     pushaq
6
7
8     vxorpd  xmm0, xmm0, xmm0
9
10    xor     r8, r8
11 outer_loop:
12    cmp     r8, rsi
13    jge     done
14
15
16    mov     r9, r8
17    imul    r9, 9
18    add     r9, 3
19
20
21    vmovupd ymm1, [rdx + r9*8]
22
23
24    mov     r10, r8
25    inc     r10
26
27 inner_loop:
28    cmp     r10, rsi
29    jge     outer_loop_end
30
31
32    mov     r11, r10
33    imul    r11, 9
34    add     r11, 3
35
36
```

```
37     vmovupd ymm2, [rdx + r11*8]
38
39
40     vsubpd ymm3, ymm2, ymm1
41     vmulpd ymm3, ymm3, ymm3
42     vhaddpd ymm3, ymm3, ymm3
43     vhaddpd ymm3, ymm3, ymm3
44
45     vsqrtpd ymm3, ymm3
46
47
48     vmovsd xmm4, [ten]
49     vucomisd xmm3, xmm4
50     jae skip_update
51
52
53     movzx r12, byte [rdi + r8]
54     sub r12, 65
55     movzx r13, byte [rdi + r10]
56     sub r13, 65
57
58     vmovsd xmm4, [charge + r12*8]
59     vmovsd xmm5, [charge + r13*8]
60
61
62     vxorpd xmm6, xmm6, xmm6
63     vucomisd xmm4, xmm6
64     je skip_update
65     vucomisd xmm5, xmm6
66     je skip_update
67
68
69     vmulsd xmm4, xmm4, xmm5
70     vmulsd xmm5, xmm3, [four]
71     vdivsd xmm4, xmm4, xmm5
72     vaddsd xmm0, xmm0, xmm4
73
```

```
74 skip_update:
75     inc r10
76     jmp inner_loop
77
78 outer_loop_end:
79     inc r8
80     jmp outer_loop
81
82 done:
83     vmovsd [rcx], xmm0
84
85     popaq
86     mov rsp, rbp
87     pop rbp
88     ret
```

Architettura x86-64 con supporto AVX e OpenMP

Nell'ultima versione del progetto da implementare, cioè quella che sfruttava OpenMP abbiamo inizialmente modificato le modalità di calcolo del tempo di esecuzione, introducendo i seguenti comandi:

```
1 type startTime = omp_get_wtime();
2 pst(input);
3 type endTime = omp_get_wtime();
4 time = endTime - startTime;
```

Successivamente ci siamo concentrati sull'individuare le probabilità funzioni parallelizzabile e poi sulla loro implementazione. Abbiamo sfruttato le procedure assembly, precedentemente sviluppate, come `rama_energy` e `hydrophobic_energy` e l'analisi del codice C di partenza ci ha permesso di individuare una funzione parallelizzabile che è `electrostatic_energy`.

Listing 9: Electrostatic Energy avx

```
1 type electrostatic_energy(char *s, int n, MATRIX coords)
2 {
3     type energy = 0;
4     int i, j, k;
5     VECTOR coords_c_alpha_i = alloc_matrix(1, 4);
6     VECTOR coords_c_alpha_j = alloc_matrix(1, 4);
7
8     #pragma omp parallel for num_threads(4)
9     for (i = 0; i < n; i++)
10    {
```

```

11     int idx_i = i * 3 * 3 + 3;
12
13     coords_c_alpha_i[0] = coords[idx_i];
14     coords_c_alpha_i[1] = coords[idx_i + 1];
15     coords_c_alpha_i[2] = coords[idx_i + 2];
16     coords_c_alpha_i[3] = 0;
17
18     inner_for_elec(i, n, coords, coords_c_alpha_i,
19                   coords_c_alpha_j, energy, s);
20 }
21 return energy;
22 }
23 void inner_for_elec(int i, int n, MATRIX coords, VECTOR
24                   coords_c_alpha_i, VECTOR coords_c_alpha_j, type energy, char
25                   *s)
26 {
27     for (int j = i + 1; j < n; j++)
28     {
29         int idx_j = j * 3 * 3 + 3;
30
31         coords_c_alpha_j[0] = coords[idx_j];
32         coords_c_alpha_j[1] = coords[idx_j + 1];
33         coords_c_alpha_j[2] = coords[idx_j + 2];
34         coords_c_alpha_j[3] = 0;
35         type dist;
36
37         dist = sqrtf((coords_c_alpha_j[0] - coords_c_alpha_i
38                     [0]) * (coords_c_alpha_j[0] - coords_c_alpha_i[0]) +
39                     (coords_c_alpha_j[1] - coords_c_alpha_i[1]) * (
40                     coords_c_alpha_j[1] - coords_c_alpha_i[1]) + (
41                     coords_c_alpha_j[2] - coords_c_alpha_i[2]) * (
42                     coords_c_alpha_j[2] - coords_c_alpha_i[2]));
43
44         int pos_i = s[i] - 65;
45         int pos_j = s[j] - 65;

```

```
40         if (i != j && dist < 10.0 && charge[pos_i] != 0 &&  
41             charge[pos_j] != 0)  
42             energy = energy + (charge[pos_i] * charge[pos_j]) /  
43                 (dist * 4.0);  
44     }  
45 }
```

L'utilizzo del costrutto `parallel for` all'interno di questa funzione è stato possibile inserendo il `for` interno come funzione così facendo abbiamo parallelizzato i calcoli, evitando risultati sbagliati dovuti alla dipendenza dei due indici `i` e `j`.

- Tempo di esecuzione: **0,550 secondi**

Conclusioni

La stesura di questo progetto si è rivelata particolarmente utile non solo per acquisire una comprensione più profonda delle tecnologie implementate, ma anche per esplorare il loro potenziale impiego in contesti reali.

L'integrazione di SSE, AVX e OpenMP ha rappresentato un'opportunità preziosa per imparare e applicare diverse strategie di ottimizzazione, migliorando notevolmente le prestazioni del programma. Queste tecnologie, infatti, offrono approcci avanzati per sfruttare al massimo le risorse hardware disponibili, consentendo di eseguire operazioni in parallelo e di ridurre i tempi di calcolo.

Un ulteriore aspetto che abbiamo appreso durante il processo di sviluppo è che le ottimizzazioni non dipendono esclusivamente dall'utilizzo di queste tecnologie, ma possono anche essere conseguite modificando direttamente il codice C. In effetti, l'analisi e la revisione del codice a livello di alto livello sono state cruciali per eliminare inefficienze, ridurre il carico computazionale e migliorare la gestione delle risorse. Ottimizzare il flusso logico e le strutture dati del programma è stato altrettanto importante quanto l'applicazione di tecniche di parallelizzazione avanzate, poiché una base solida di codice C ottimizzato può portare a miglioramenti significativi senza la necessità di complessi interventi hardware.

Inoltre, abbiamo compreso che il processo di ottimizzazione è un lavoro continuo, in cui il bilanciamento tra il miglioramento delle performance e la chiarezza del codice è fondamentale. L'approfondimento delle caratteristiche di SSE, AVX e OpenMP ci ha fornito gli strumenti per migliorare le prestazioni, ma la gestione accurata e strategica del codice sorgente è risultata

ugualmente essenziale per garantire un risultato finale efficiente e sostenibile. Questo progetto ci ha così dato una visione complessa e multidimensionale di come le ottimizzazioni possano essere integrate in modo sinergico per ottenere soluzioni altamente performanti in ambito scientifico e tecnologico.