Lab_B

Travelling Salesperson Problem Hardware Accelertor

電子所碩一 林修賢



Problem Description

Travelling salesman problem(TSP):

Given a list of cities and the distances between each pair of cities, finding shortest possible route that visits each city exactly once and returns to the origin city.

NP-hard problem, its time complexity is O(N!)

下面是原版問題用 software 去解的時間

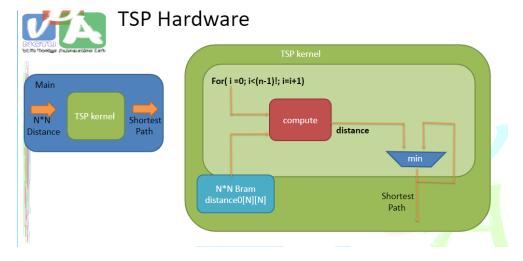
nycuntsu/@HLSU1:~/15P\$

(naïve TSP by software with 13 city)

這在此 lab,我們的城市數目訂為 13, cycle 都用 10ns。

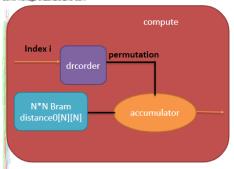
下面是我把 official 的 design 和其 opt 版本可視化

Official Design (reference)



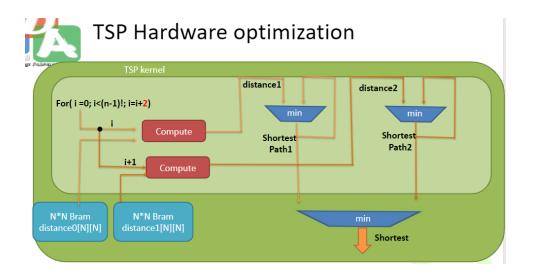


TSP Hardware



- Ex: N=13 , index= 0
 - Permutation is 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13
- Ex: N=13 , index= 479001599
 - Permutation is 13 12 11 10 9 8 7 6 5 4 3 2 1

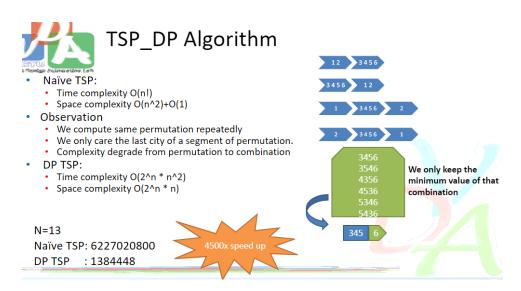




It optimization speed up at most N times speed. (N is 13 in this case)

但上面的 naive 算法太爛了, 硬體比軟體只有加速 30 倍(1.4 秒), 就算用他的優化平行也 頂多 390 倍。

於是我用 DP 去加速





TSP_DP Space complexity

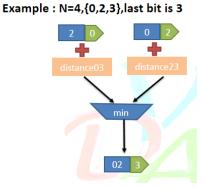
- DP TSP:
 - Time complexity O(2ⁿ * n²)
 - Space complexity O(2ⁿ * n)
- We use bit to present the number combination
 - Ex: when N=3, 000={}, 001={0}, 010={1}, 011={0,1}.....111={0,1,2}
- For every combination, we should record every bit for last bit situation O(n)
- Ex: when N=4, we know 1101 means {0,2,3}
- So we need O(2^n)*O(n) space





TSP_DP Time complexity

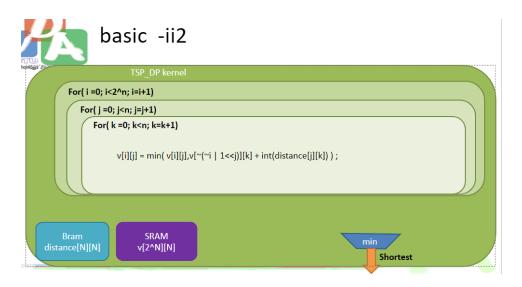
- Time complexity O(2ⁿ * n²)
- Space complexity O(2ⁿ * n)
- How do we compute a block?
- For every block, we cost O(N) to compute



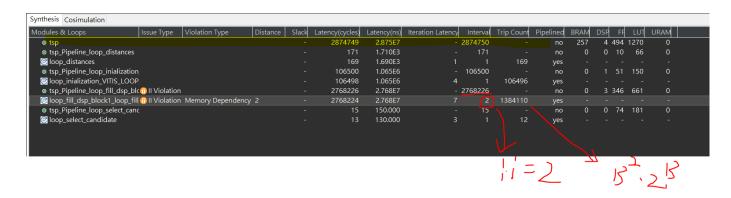
My Design

優化 1 (Algorithm optimization)

<硬體原始版>,直接把 DP 演算法用軟體思維寫上去



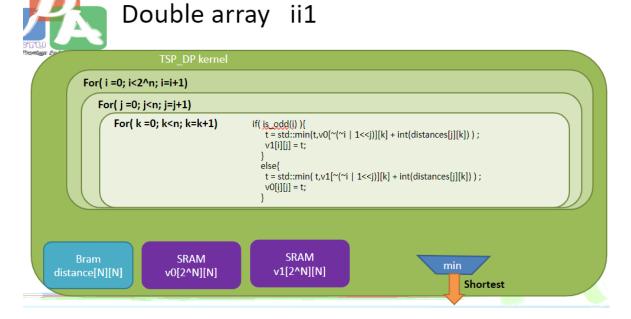
每次都對同塊記憶體做一次讀一次寫,所以必定要 stall 一次(ii=2)。



13^2*2^13 大概是 140 萬, 結果因為最內層 ii=2, 硬生生的變成 280 萬 cycle....

優化 2 (data dependency optimization)

我發現每次讀跟寫 memory 的 address 都差 1bit,所以我直接複製用一塊記憶體,就不會每次讀寫都產生 stall 了

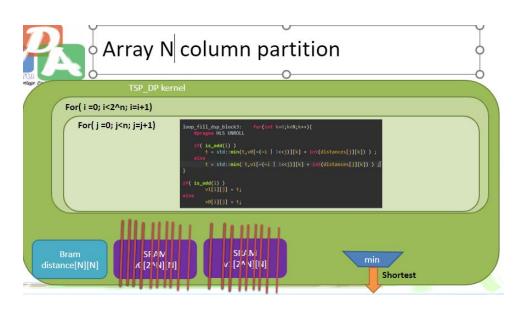


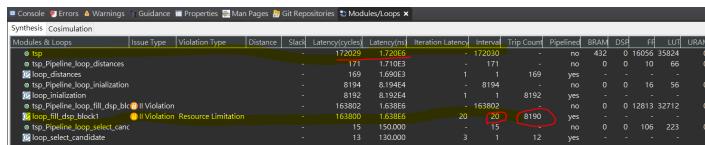


*雖然有一些 overhead,但實際值 1695382 跟理論上最佳化([2^N]*N*N,N=13) =1384448,算是同一個量級的

優化 3 (parallel optimization)

我需要讀 N 個值做運算,算出最小的值,並寫到另個 memory 中,這 13 個值每次都在不同的 array column,所以我可以把兩塊 array 個別切成 13 個 column,同時對內部做 unroll





我把 loop3 unroll 後,他也自動幫我把 loop2 unroll 了,原本每次 loop 2 要花 169cycle,

現在每次只要花 20cycle,理論上我切成 13 塊,如果可以完全平行就可以降成 13,但在 loop 轉換時會有一些 data dependency 的 over heap,那個是沒辦法消除了。

理想值([2^N]*N*N/N,N=13)=106,496 跟我們實際 172030 其實是一樣量級,不過因為沒有完全平行(轉換寫入 memory 時有 overhead),且當計算量越小時,memory 初始化所花的時間看起來就會比較顯著。

優化 4 (area optimization)

後來才發現原來我用的 BRAM 數量超過 100%,他可能幫我合成比較遠的 memory 了應該降低 array 的大小。

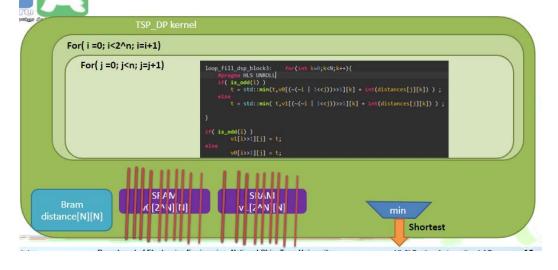
□ Summary					
Name	BRAM_18K	DSP	FF	LUT	URAM
DSP	-	-	-	-	-
Expression	-	-	0	2	-
FIFO	-	-	-	-	-
Instance	-	-	12945	33057	-
Memory	432	-	0	0	0
Multiplexer	-	-	-	2765	-
Register	-	-	3111	-	-
Total	432	0	16056	35824	0
Available	280	220	106400	53200	0
Utilization (%)	154	0	15	67	0

(優化3時的使用資源)

剛剛多用一倍的記憶體,但每塊實際上只用到一半的量

我發現可以用一些編碼,做到空間的壓縮,那兩塊 memory 的大小可以減半

Compress array by encoding address

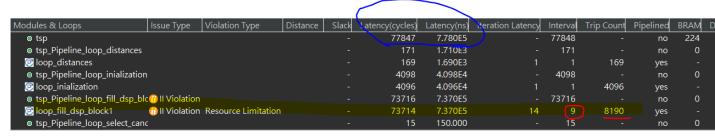


■ Summary					
Name	BRAM_18K	DSP	FF	LUT	URAM
DSP	-	-	-	-	-
Expression	-	-	0	2	-
FIFO	-	-	-	-	-
Instance	-	-	11523	33904	-
Memory	224	-	0	0	0
Multiplexer	-	-	-	2999	-
Register	-	-	3111	-	-
Total	224	0	14634	36905	0
Available	280	220	106400	53200	0
Utilization (%)	80	0	13	69	0

(優化4時的使用資源)

原本只是想要優化面積,

沒想到因為 BRAM 放的下去的關係,他自己幫我全部轉 BRAM 了,



速度起飛。

他幫我第二層 loop 自動做 unloop, 20 cycle -> 9 cycle, 這是我不曾想到的

總時間也從剛剛的 1.716E6 ns 變成 7.78E5 ns。

總結

我的硬體最佳化 --> 7.78E5 ns

*可比 SW TSP_naive 版 (43 秒)的快 55270 倍。

*可比 SW TSP_dp 版本(0.01 秒)快 13 倍。

*可以比他的參考版的快 1833 倍,比他平行優化快 141 倍。