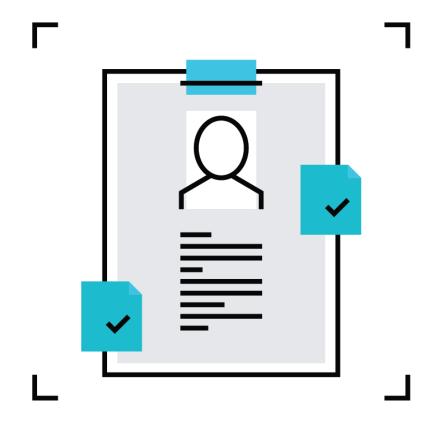


# 110 學年度第二學期 圖形理論 Sudoku as SAT/SMT Problem solved by Microsoft Z3 Solver



Group: G group

姓名:王梓帆 | 顏子傑 | 林冠名

111年05月06日



# 目 錄

# 內容

第一章	前言		. 1
1-1	專案動	5機與目的	. 1
1-2	專案內	] 容	. 1
第二章	文獻回顧		. 2
2-1	數獨的	]重要規則	. 2
2-2	著色(	(Coloring) 問題 - 最小著色數 (Chromatic Number)	. 3
2-3	數獨與	· 【著色問題之間的對應關係	. 3
2-4	數獨的	]填入範例	. 4
2-5	數獨作	為布林可滿足性問題(Boolean satisfiability problem, SAT)解法.	. 4
	2-5-1	SAT 的命題變量 (Propositional Variables)	. 5
	2-5-2	如何訂定 SAT Solver 限制條件 (Constraints)	. 5
2-6	基於可	「滿足性模理論(Satisfiability Modulo Theories, SMT)的解法[3]	. 8
	2-6-1	SMT 的命題變量 (Propositional Variables)	. 8
	2-6-2	如何訂定 SMT Solver 限制條件(Constraints)	. 8
2-7	SAT 與	4 SMT Solver 共同的限制條件子句	.9
2-8	SMT S	Solver – Z3 求解器[4]	10
第三章	Project 程	式撰寫	10
3-1	以回浿	]方法去實踐數獨求解器	10
	3-1-1	定義的結構 (Struct)	10
	3-1-2	函數與功能簡介	10
	3-1-3	主程式功能撰寫	11
3-2	以 SA	「Solver 去實踐數獨求解器	12
3-3	以 SM	T Solver 去實踐數獨求解器	12
第四章	實驗結果		13
4-1	輸入的	]形式	13
4-2	輸出的	]形式	13
4-3	SAT 的	7限制條件	14
4-4	SMT é	内限制條件	16
4-5	求解器	的效能比較	17
第五章	問題與討	<b>公</b>	18
5-1	實作過	2程中遇到的問題	18
	5-1-1	Microsoft Z3 安裝問題	18
	5-1-2	Microsoft Z3 函式使用問題	18



# 表目錄

表	4-5-1	求解器的效能比較(簡單題)17
表	4-5-2	求解器的效能比較(困難題)18
		<b>圖目錄</b>
置	2-1-1	數獨的格式2
圖	2-2-1	佩特森圖(Petersen Graph)的著色問題3
圖	2-3-1	數獨的頂點相鄰關係
置	2-4-1	數獨的填入範例4
置	2-5-1	數獨的限制條件6
昌	3-1-1	以回測法求解數獨的程式流程圖11
置	3-2-1	以 SAT 求解數獨的程式流程圖12
置	3-3-1	以 SMT 求解數獨的程式流程圖12
置	4-1-1	數獨的輸入13
置	4-2-1	數獨求解正確的輸出14
邑	4-2-2	數獨求解失敗的輸出14
昌	4-3-1	給定單元格,並賦予它給定值15
昌	4-3-2	同一行(column)沒有數字重複15
昌	4-3-3	每行每個數字至少出現一次15
置	4-3-4	同一列沒有數字重複15
置	4-3-5	每列每個數字至少出現一次15
置	4-3-6	每九宫格每數字至少出現一次15
置	4-3-7	每一個單元格只有一個值15
置	4-3-8	每一個單元格為數字1到915
置	4-4-1	限制條件為數獨的初始值16
置	4-4-2	限制條件為每個 cell 的值皆要在 1-916
置	4-4-3	限制條件為 1-9 的值皆要在每個 row 出現一次17
置	4-4-4	限制條件為 1-9 的值皆要在每個 column 出現一次17
置	4-4-5	限制條件為 1-9 的值皆要在每個 square 出現一次17



# 第一章 前言

# 1-1 專案動機與目的

在圖形理論的研究領域,可滿足性(Satisfiability)的相關研究,一直是其中一個相當重要的研究對象,可滿足性模理論(Satisfiability Modulo Theories, SMT)的求解器(Solver),更是近幾年大家爭先恐後投入的範疇。現在網路上已經有眾多的 SMT Solver 在被廣為使用,而每次提出新的求解器,不免俗的都會與之前已經開源的求解器做過的內容,去做求解效率、執行時間等等的比較,這次 Project 主要實踐的目標,就是其中一個著名的範例。很多新的 SMT Solver 在被提出的同時,都會以「數獨」(Sudoku),作為與先前的求解器比較的內容,而數獨亦是一個最小著色數(Chromatic number)問題,更是圖形理論中重要的問題之一,這也讓我們不得不去深入探討這個題目,也才有了這次期末專案的最後方向。

# 1-2 專案內容

這次的專案主要有以下三個部分,第一個部分是將數獨的問題,調整成布林可滿足性問題(Boolean satisfiability problem, SAT),以及基於可滿足性模理論(Satisfiability Modulo Theories, SMT)可以求解的命題變量(Propositional Variables)與求解所需的限制條件(Constraints);第二個部分則要將分別以傳統 C 語言、SAT 求解法以及 SMT 求解法,完成數獨求解器的撰寫;最後一個部分則要針對我們寫出來的幾個求解器,去做一系列的探討,以上就是本次專案的目標與貢獻。



# 第二章 文獻回顧

# 2-1 數獨的重要規則

數獨是一種數學邏輯遊戲,遊戲由 9×9 個格子組成,玩家需要根據格子提供的數字推理出其他格子的數字。遊戲設計者會提供最少 17 個數字使得解答謎題只有一個答案,這種遊戲只需要邏輯思維能力,與數字運算無關,雖然玩法簡單,但提供的數字卻千變萬化,所以也有不少教育者認為數獨是鍛鍊腦筋的好方法。

#### 其主要規則如下:

● 第一:數獨的網格由 9×9 的空格組成,共9個九宮格。

● 第二:只能使用從1到9的數字。

第三:每個九宮格中只能含有數字1到9,每個數字只能使用一次。

● 第四:每一行只能含有數字1到9,每個數字只能使用一次。

● 第五:每一列只能含有數字1到9,每個數字只能使用一次。

● 第六:當整個數獨網格都正確填滿數字,遊戲就會結束。

數獨(Sudoku)這個單字來自日文,但概念源自於十八世紀瑞士數學家歐拉,所發明的拉丁方塊(Latin Square)。方格裡擺幾個數字,乍看之下好像沒什麼,然而其有趣之處,就在其中推敲的過程,由於規則簡單,卻變化無窮,在推敲之中完全不必用到數學計算,只需運用邏輯推理能力,所以容易上手也容易入迷,在這次的 Project查詢相關資料時,更可以發現到使用任何一個搜尋引擎鍵入「sudoku」或「數獨」後,有千百萬個符合的網頁將被條列出來,更可以驗證其流行的程度遠遠超乎想像。

5	3			7				
6			1	9	5			
	9	8					6	
8				6				3
4			8		3			1
7				2				6
	6					2	8	
			4	1	9			5
				8			7	9

圖 2-1-1 數獨的格式



# 2-2 著色 (Coloring) 問題 — 最小著色數 (Chromatic Number)

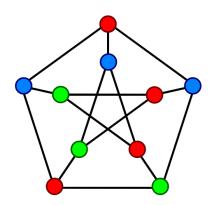


圖 2-2-1 佩特森圖 (Petersen Graph) 的著色問題

給定圖 G 的最小著色數記為 X(G),是在滿足「相鄰頂點接收不同的顏色」的前提下,標記所有頂點所需的最小顏色數,若我們使用 k 種顏色對圖進行著色,則這種著色便被稱作 k-著色 (k-coloring),例如圖 2-2-1 即為對於佩特森圖  $(Petersen\ Graph)$ 的「3-著色 (3-coloring)」。對於一個最大度數 (degree) 為 d 的無向圖,我們需要不超過 d+1 種顏色即可完成對圖的著色,而對給定圖完成著色所需的顏色數目的最小值就是該圖的最小著色數  $(Chromatic\ number)$ 。求一個圖的最小著色數是一個 (NP-Complete)問題,目前沒有多項式時間  $(Polynomial\ time)$  內的算法。

### 2-3 數獨與著色問題之間的對應關係

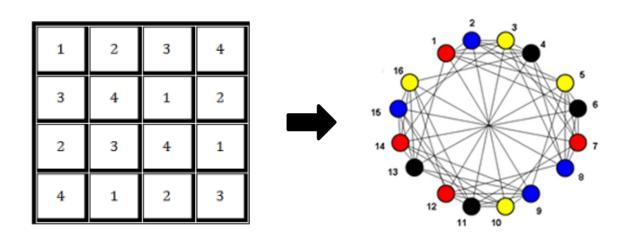


圖 2-3-1 數獨的頂點相鄰關係

我們藉助圖形理論來解數獨問題,關鍵就是將數獨轉化為圖著色問題。為了簡化說明,我們先以 4 × 4 的數獨為例,如圖 2-3-1 所示,我們把數獨中每一個格子看做一個頂點,並且連接在同一行、同一列,或者同一個九宮格的任意兩個頂點。



如果我們能對該圖進行 4-著色,則我們就解決了數獨問題。同樣我們可以將該方法擴展到 9×9 的網格或者其他尺寸。數獨的題目,在一開始已經提供了一些格子中的數字,我們可以將相對應的頂點視為已經著上了某種顏色。但是需要注意的是,以 4×4 的數獨為例,對應的圖的最大度數為 7,所以只能保證使用的顏色不超過 8 種而並不能保證只採用 4 種顏色。所以還不足夠解決所有的數獨問題,我們還需要配合其它更加先進的著色演算法才能完美解決數獨問題。除了解決數獨問題,圖著色在現實生活中還有許多應用,例如鐵路調度,時間表安排等等。如何快速高效的對圖(尤其是大規模的圖)進行著色也是一個非常熱門的問題。除此之外,值得一提的是數獨也是一個 NP-完全問題,更多在有關數獨問題建模和解決的介紹,可以查看 Modeling Sudoku Puzzles with Python 這篇文章。

# 2-4 數獨的填入範例

		9	8	5	6			
	8			2	9			
2					7			
7					1	3	9	6
9				6				5
5	3	6	2					7
			9					1
			3				6	
			6	8	2	4		

圖 2-4-1 數獨的填入範例

就上述的數獨題目,我們可以在紅色標示的地方填入 2,因為這樣的填法將滿足所有的主要規則,最重要的是滿足在每一行、每一列以及每一個九宮格中,數字 1 到 9 都恰好僅出現一次,透過這樣的做法,以單雙向掃描各行、列與九宮格的各種可能,就可以得到最後的解,當然,針對數獨的問題,也存在許多各式各樣的輔助解法,但這並不在今天討論的範圍內,所以這部分就不再多做贅述。

#### 2-5 數獨作為布林可滿足性問題(Boolean satisfiability problem, SAT)解法

在將數獨問題描述成 SMT 問題之前,要先將其轉換為 SAT 可以求解的形式,這邊的作法是參考 I Lynce 與 J Ouaknine 提出的「Sudoku as a SAT Problem」[1]。



# 2-5-1 SAT 的命題變量 (Propositional Variables)

使用 SAT 求解問題時,會先面臨到一個問題,那就是要怎麼將每個情況,轉成 SAT Solver 可以吃的布林變數,針對每個  $9\times 9$  的輸入,共有 81 個單元 (cell),每個 都可能是 0 到 9 的其中一種數字,所以如果要將編碼寫成合取範式 (Conjunction Normal Form, CNF),總共需要宣告  $9^3=729$  個布林變數作為命題變量,才能完成編碼。之後的介紹裡我們會使用  $S_{xyz}$  作為變數的指稱,而若且唯若 x 列 (row) 和 y 行 (column) 中的條目被分配編號 z 時,變量  $S_{xyz}$  才被分配為真。舉例來說, $S_{483}=1$  意味著該數獨網格的第 4 行第 8 列填的數字為 3 ,座標可以表示為 S [4,8]=3。

# 2-5-2 如何訂定 SAT Solver 限制條件 (Constraints)

關於限制條件的編碼,從拉丁網格的角度看,又可以分為解數獨問題上最直觀的擴充編碼法,以及除去冗餘限制條件的最小編碼法,這邊提到的編碼方法是參考 Carla P. Gomes 與 David Shmoys 於 2002 年提出的 Completing Quasigroups or Latin Squares: A Structured Graph Coloring Problem [2]。該篇論文探討的對象為拉丁方陣的編碼,拉丁方陣(Latin Square)是一種  $n \times n$  的方陣,在這種  $n \times n$  的方陣裡,恰有 n 種不同的元素,每一種不同的元素在同一行或同一列裡只出現一次。

在我們的 SAT 編碼中,每個布林變量 $x_{ijk}$ 表示將顏色 k 分配給單元格 (entry) i,j,其中 i,j, k=1,2,...,n;n 是順序。共  $n^3$  個變量。最基本的編碼,我們稱之為最小編碼 (Minimal Encoding),包括表示以下條件限制的子句 (clause):

1. 必須為每個單元分配一些顏色(長度為 
$$n$$
 的子句):  $\forall_{ii}(x_{ii} \lor x_{ii2} \lor ... \lor x_{iin})$  (1)

- 2. 同一列 (row) 沒有顏色重複 (負二元子句集):  $\forall_{ik} (\neg x_{i1k} \lor \neg x_{i2k}) (\neg x_{i1k} \lor \neg x_{i3k}) ... (\neg x_{i1k} \lor \neg x_{ink})$  (2)
- 3. 同一行 (column) 中沒有顏色重複 (負二元子句集):  $\forall_{jk} (\neg x_{1jk} \lor \neg x_{2jk}) (\neg x_{1jk} \lor \neg x_{3jk}) ... (\neg x_{1jk} \lor \neg x_{njk})$  (3)

限制條件 1 成為每個單元的長度為 n 的子句,並且 2 和 3 成為否定二元子句的集合。子句的總數是  $O(n^4)$ 。



拉丁方格的二進制表示可以看作是一個立方體,其中維度是行、列和顏色。這種觀點揭示了另一種表述拉丁方性質的方法:通過保持兩個維度固定而確定的任何一組變量必須恰好包含一個真實變量。擴展編碼(Extended Encoding)通過還包括以下限制條件來捕獲此條件:

1. 每種顏色在每一列 (row) 中至少出現一次 (長度為 n 的子句):  $\forall_{ik} (x_{i1k} \lor x_{i2k} \lor ... \lor x_{ink})$  (4)

2. 每種顏色在每行 (column) 中至少出現一次 (長度為 n 的子句): 
$$\forall_{ik} (x_{1ik} \lor x_{2ik} \lor ... \lor x_{nik})$$
 (5)

3. 沒有兩種顏色分配給同一個單元格 (entry) (負二元子句集): 
$$\forall_{ij} ( \neg x_{ij1} \lor \neg x_{ij2} ) ( \neg x_{ij1} \lor \neg x_{ij3} ) ... ( \neg x_{ij1} \lor \neg x_{ijn} )$$
 (6)

這兩種編碼方法,如果應用在數獨上,最為直觀的反而是擴充編碼法,這邊所使用的布林變量將以第 2-5-1 節提到的  $S_{xyz}$  作為變數的指稱,而若且唯若 x 行和 y 列中的條目被分配編號 z 時,變量  $S_{xyz}$  才被分配為真。

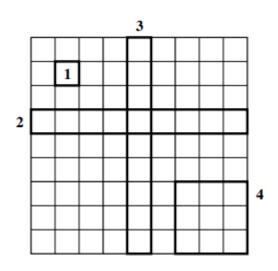


圖 2-5-1 數獨的限制條件

數獨的限制條件簡單可以分成四塊如上圖所示,分別是針對每個單元格(entry)、列(row)、行(column)以及九宮格,接下來會講解如何以不同的編碼方法解決這個問題以最小編碼的方式來做定義問題的限制條件的話,可以表示成以下的四種限制條件子句:



1. 每個單元格 (entry) 中至少有一個數字:

$$\bigwedge_{x=1}^{9} \bigwedge_{y=1}^{9} \bigvee_{z=1}^{9} s_{xyz} \tag{7}$$

2. 每個數字 (顏色) 在每一列 (row) 中最多出現一次:

$$\bigwedge_{y=1}^{9} \bigwedge_{z=1}^{9} \bigwedge_{x=1}^{9} \bigwedge_{i=x+1}^{9} (\neg s_{xyz} \lor \neg s_{iyz})$$
(8)

3. 每個數字 (顏色) 在每一行 (column) 中最多出現一次:

$$\bigwedge_{x=1}^{9} \bigwedge_{z=1}^{9} \bigwedge_{y=1}^{9} \bigwedge_{i=y+1}^{9} (\neg s_{xyz} \lor \neg s_{xiz})$$
(9)

4. 每個數字 (顏色) 在每一個九宮格中最多出現一次:

$$\bigwedge_{z=1}^{9} \bigwedge_{i=0}^{2} \bigwedge_{j=0}^{2} \bigwedge_{x=1}^{3} \bigwedge_{y=1}^{3}$$

$$\bigwedge_{k=y+1}^{9} (\neg s_{(3i+x)(3j+y)z} \lor \neg s_{(3i+x)(3j+k)z})$$
(10)

在最小編碼中,除了代表預分配 (pre-assigned) 條目的單元子句,生成的 CNF 將有 8829 個子句。在這些子句中,81 個子句是九元的,其餘 8748 個子句是二元的。九元子句來自一組「至少一個」子句  $(9\times9=81)$ ,而 $3\times9\times9\times C_{9,2}=8748$  個二元子句來自三組「最多一個」子句總計需要 81+8748=8829 個限制條件。

以擴充編碼的方式來做定義問題的限制條件的話,擴展編碼明確斷言網格中的每個條目都只有一個數字,對於每一行、每一列和每個 3×3 九宮格也是如此。擴展編碼包括最小編碼的所有子句,以及以下四種限制條件子句::

1. 沒有兩種顏色分配給同一個單元格 (entry) (負二元子句集) => 至多一個數字在一個單元格 (entry):

$$\bigwedge_{x=1}^{9} \bigwedge_{y=1}^{9} \bigwedge_{z=1}^{9} \bigwedge_{i=z+1}^{9} (\neg s_{xyz} \lor \neg s_{xyi})$$
(11)

2. 每個數字 (顏色) 在每一列 (row) 中至少出現一次:

$$\bigwedge_{y=1}^{9} \bigwedge_{z=1}^{9} \bigvee_{x=1}^{9} s_{xyz} \tag{12}$$



3. 每個數字 (顏色) 在每一行 (column) 中至少出現一次:

4. 每個數字 (顏色) 在每一個九宮格中至少出現一次:

$$\bigvee_{z=1}^{9} \bigwedge_{i=0}^{2} \bigwedge_{j=0}^{2} \bigwedge_{j=1}^{3} \bigwedge_{x=1}^{3} \bigwedge_{y=1}^{3} S_{(3i+x)(3j+y)z}$$
 (14)

在擴展編碼中,除了代表預分配 (pre-assigned)條目的單元子句,生成的 CNF 將有 11988 個子句。在這些子句中,324 個子句是九元的,其餘 11664 個子句是二元的。九元子句來自四組「至少一個」子句  $(4\times 9\times 9=324)$ ,而 $4\times 9\times 9\times C_{9,2}=11664$  個二元子句來自四組「最多一個」子句總計需要 324+11664=11988 個限制條件。

# 2-6 基於可滿足性模理論 (Satisfiability Modulo Theories, SMT) 的解法[3]

最後我們要將其轉換為 SMT 可以求解的形式,這邊的作法是參考 Milan Bankovi'c and Filip Mari'提出的「An Alldifferent Constraint Solver in SMT」[3]。以 SMT 求解器求解的話,問題的限制就不需要那麼繁瑣了,因為多了很多線性條件,除了可以減少命題變量之外,也可以減少限制條件需要用到的子句數量。

# 2-6-1 SMT 的命題變量 (Propositional Variables)

關於 SMT 的命題變量,只需要針對座標進行定義就可以了,因為數字的部分不再需要定義成只能顯示 0/1 的布林變量,可以定義成整數變量,以一個變量表示填入的數字 1 到數字 9。所以僅需要宣告  $9^2=81$  個整數變數作為命題變量,就可以完成編碼。之後的介紹裡我們會使用  $S_{xy}$  作為變數的指稱,而第 x 列(row)、y 行(column) 的單元格(entry) 中的整數數值,就是該單元格填入的數值。舉例來說, $S_{48}=3$  意味著該數獨網格的第 4 行第 8 列填的數字為 3 ,座標可以表示為 S [4,8]=3。

#### 2-6-2 如何訂定 SMT Solver 限制條件 (Constraints)

接下來我們會帶入如何從 SMT Solver 的角度,去定義限制條件,因為可以使用上下界範圍的限制,所以其實主要分成兩個部分即可達到最小編碼法可以完成的編碼效果。可以表示成以下的四種限制條件子句:



1. 每個單元格 (entry) 中隨機填入一個數字 0 到 9:

$$\bigwedge_{x=1}^{9} \bigwedge_{y=1}^{9} (s_{xy} > 0) \wedge (s_{xy} < 10)$$
 (15)

2. 每一列 (row) 的數字都不一樣:

$$\bigwedge_{y=1}^{9} \bigwedge_{i=1}^{9} all different(s_{iy})$$
 (16)

3. 每一行(column)的數字都不一樣:

$$\bigwedge_{x=1}^{9} \bigwedge_{i=1}^{9} all different(s_{xi})$$
(17)

4. 每一九宮格的數字都不一樣:

$$\bigwedge_{i=0}^{2} \bigwedge_{j=0}^{2} \bigwedge_{x=1}^{3} \bigwedge_{y=1}^{3} all different(s_{(3i+x)(3i+y)})$$
 (18)

照這樣的算法下去看,只需要9×9+3\*9=98個限制條件子句,就可以完成整個數獨求解器的定義,定義命題變量的部分也只需要81個宣告子句即可。整體來說限制數量有極大幅的成長。

### 2-7 SAT 與 SMT Solver 共同的限制條件子句

當然,SMT與SAT求解器,存在共同的限制條件,但因為每個不同題目會有不一樣的限制子句,所以這邊獨立出來撰寫,這個限制條件就是題目已經填好數字的空格。假設今天的題目第4行第8列填的數字為3,以SAT表示的限制條件可以寫作:

$$s_{483} = true \tag{21}$$

而以 SMT 表示的限制條件,則可以寫作:

$$s_{48} = 3$$
 (21)

加上這個限制條件之後,就可以完成 SAT/SMT 的數獨求解器,以求解不同的 9×9 數獨網格題目輸入,並輸出填充完成的最後結果。



#### 2-8 SMT Solver - Z3 求解器[4]

可满足性模理論問題是邏輯一階公式關於背景理論組合的決策問題,例如:算術、位元向量、數列和未解釋的函數。 Z3 是一種新的高效 SMT 求解器,可從 Microsoft Research 免費獲得。由 Microsoft Research 開發,用於檢查邏輯表達式的可滿足性,且內部擁有許多的函式可以使用,關於內部函式的使用,我們有參考 Leonardo de Moura 以及 Nikolaj Bjørner 於 2008 年出版的「Z3: An efficient SMT solver」[4],過程中難免碰到一些與認知不同的函數使用方式,則參考網路上許多人針對限制條件撰寫的方法,所進行的學術討論,作為我們程式撰寫的依據。

# 第三章 Project 程式撰寫

#### 3-1 以回測方法去實踐數獨求解器

回測(Backtracking)的作法,在大學部的課程有概略介紹過,也可以應用在這次的 Project 上,除了可以求解之外,還可以計算需要執行的步數,更可以觀察出數獨是是一個 NP-完全(NP-Complete)問題,目前沒有多項式時間(Polynomial time)內的算法。

# 3-1-1 定義的結構 (Struct)

定義結構 EntryData 儲存三個資訊,分別是對應數獨網格位置的 x, y 座標,以及該格所填入的數值。並以該資料結構,定義一個 9×9 的二維矩陣,存取數獨的各座標對應的數值。

#### 3-1-2 函數與功能簡介

● fileInput:用來讀取題目輸入的文字檔

● reset:用來讀取題目輸入的文字檔

print:輸出數獨的9×9矩陣

● notValid:確認輸入是否符合規則

● checkEmpty:找出原本沒有填入數值的空格(即輸入填 0 的部分)

● checkPlacement:判斷該格能否填入數值

● solve:果我們找到解決方法則回傳1否則回傳0



# 3-1-3 主程式功能撰寫

程式執行的流程圖如下圖所示,首先進行讀檔,接著判斷是否符合數獨的規則:每個九宮格中只能含有數字1到9,每個數字只能使用一次;每一行只能含有數字1到9,每個數字只能使用一次;每一列只能含有數字1到9,每個數字只能使用一次。接著判斷這次的輸入有沒有解,填上一個數字後判斷是否已經填完,是的話程式結束,否的話程式則回到判斷填上數字後的數獨是否違反規則,除了獨檔之外,其他一直重複上述步驟值到填完整張表格即可完成數獨的求解。

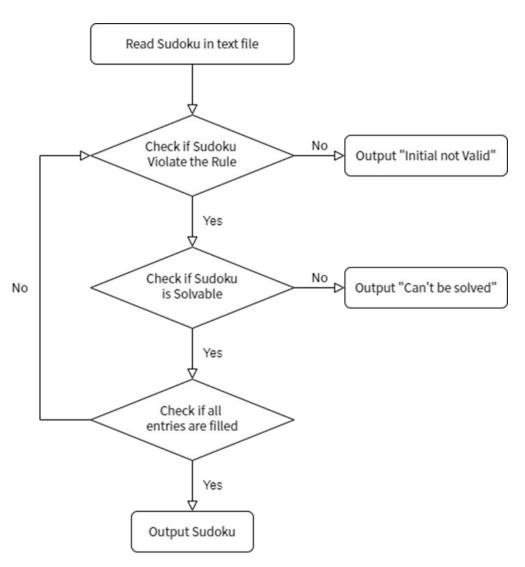


圖 3-1-1 以回測法求解數獨的程式流程圖



# 3-2 以 SAT Solver 去實踐數獨求解器

首先一樣是讀入數獨的輸入,接著會開始建模,首先定義 729 個布林變數,接著根據已經填入的數字,加上 equal 的條件限制,再加上每個九宮格、行以及列中只能含有數字1到9,每個數字只能使用一次的條件,最後再看看是否有解,並輸出求解的結果或是無法求解的敘述。

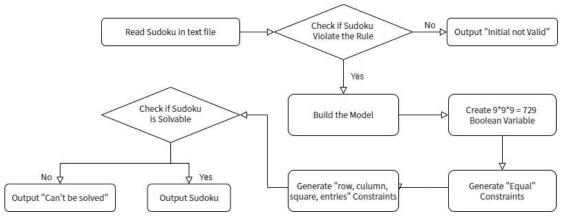


圖 3-2-1 以 SAT 求解數獨的程式流程圖

# 3-3 以 SMT Solver 去實踐數獨求解器

SMT Solver 的解題步驟其實與 SAT Solver 的解題步驟差不多,差別在於建構限制條件的地方,以及定義命題變量時,只需要定義 81 個整數變數,條件限制的部分前面有作比較詳細的敘述,這邊就不多作贅述。

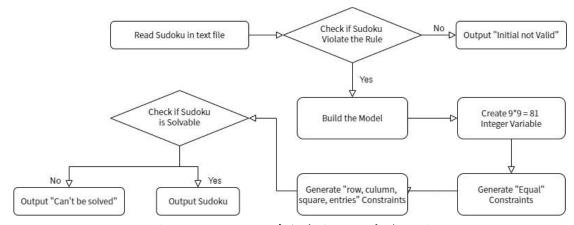


圖 3-3-1 以 SMT 求解數獨的程式流程圖



# 第四章 實驗結果

#### 4-1 輸入的形式

輸入的形式為一個純文字(.txt)檔,並且以逗號將輸入的數字分開,輸入若為 0則表示該格尚未填入任意數值,輸入為數字1到數字9則代表該格所填的數字。

> 5,3,0,0,7,0,0,0,0 6,0,0,1,9,5,0,0,0 0,9,8,0,0,0,0,0,6,0 8,0,0,0,6,0,0,0,3 4,0,0,8,0,3,0,0,1 7,0,0,0,2,0,0,0,6 0,6,0,0,0,0,2,8,0 0,0,0,4,1,9,0,0,5 0,0,0,0,8,0,0,7,9

# 4-2 輸出的形式

輸出分為三個部份,第一部分為輸出 input 給定的數獨,以"|"和"-"區分不同的 square。第二部分為輸出所建立的限制條件,分為

- (1) the cell has a value
- (2) The value of each cell must be 1-9
- (3) in each row, each digit must appear exactly once.
- (4) in each column, each digit must appear exactly once.
- (5) in each 3x3 square, each digit must appear once.

第三部分為輸出 SMT solver 求解的結果,若求解成功會如圖(4-2-1),在適當的格子填入正確的數字,最後再輸出文字 The final SUDOKU set up is valid。若求解失敗會如圖(4-2-2),輸出文字 The puzzle is unsolvable。



圖 4-2-1 數獨求解正確的輸出

```
The initial SUDOKU set up is valid

INITIAL SET UP!

5 3 0 0 7 0 0 0 0 0

6 0 0 1 9 5 0 0 0

9 8 0 0 0 0 6 0

- - - - - - - -

8 0 0 0 6 0 0 0 3

4 0 0 8 0 3 0 0 1

7 0 0 0 2 0 0 0 6

- - - - - - - - -

0 6 0 0 0 0 2 8 0

0 0 0 1 4 1 9 0 0 5

0 0 0 0 5 8 0 0 7 9

* CONSTRAINT ENFORCEMENT: At the beginning, the cell has a value .

* CONSTRAINT ENFORCEMENT: The value of each cell must be 1-9 .

* CONSTRAINT ENFORCEMENT: in each row, each digit must appear exactly once.

* CONSTRAINT ENFORCEMENT: in each row, each digit must appear exactly once.

* CONSTRAINT ENFORCEMENT: in each say square, each digit must appear once.

BUILDING CONSTRAINTS ...

ASSERTING 23 SOLVER ...

The puzzle is unsolvable
```

圖 4-2-2 數獨求解失敗的輸出

#### 4-3 SAT 的限制條件

SAT 的限制條件總共分為五個部分,第一部分為對於已經給定 cell 之值,直接賦予它給定的值,如圖 4-3-1。第二部分為同一行 (column) 沒有數字重複,如圖 4-3-2,以及每一行 (column) 每一個數字 1 到數字 9 至少出現一次,如圖 4-3-3。第三部分為同一列 (row) 沒有數字重複,如圖 4-3-),以及每一列 (row) 每一個數字數字 1 到數字 9 至少出現一次,如圖 4-3-5。第四部分為每一個九宮格每一個數字 1 到數字 9 至少出現一次,如圖 4-3-6。第五部分為每一個單元格 (entry) 只有一個值,如圖 4-3-7,以及每一個單元格 (entry) 為數字 1 到數字 9,如圖 4-3-8。



圖 4-3-1 給定單元格,並賦予它給定值

```
x001 x101 x201 x301 x401 x501 x601 x701 x801
x011 x111 x211 x311 x411 x511 x611 x711 x811
x021 x121 x221 x321 x421 x521 x621 x721 x821
```

4-3-3 每行每個數字至少出現一次

```
| X001 | X011 | X021 | X031 | X041 | X051 | X061 | X071 | X081 | X101 | X111 | X121 | X131 | X141 | X151 | X161 | X171 | X181 | X201 | X211 | X221 | X231 | X241 | X251 | X261 | X271 | X281 | X301 | X311 | X321 | X331 | X341 | X351 | X361 | X371 | X381 | X401 | X411 | X421 | X431 | X441 | X451 | X461 | X471 | X481 | X501 | X511 | X521 | X531 | X541 | X551 | X561 | X571 | X581 | X501 | X511 | X521 | X531 | X541 | X551 | X561 | X571 | X581 | X601 | X611 | X621 | X631 | X641 | X651 | X661 | X671 | X781 | X701 | X711 | X721 | X731 | X741 | X751 | X761 | X771 | X781 | X801 | X811 | X821 | X831 | X841 | X851 | X861 | X871 | X881 | X002 | X012 | X022 | X032 | X042 | X052 | X062 | X072 | X082 | X102 | X112 | X122 | X132 | X142 | X152 | X162 | X172 | X182 | X202 | X212 | X222 | X232 | X242 | X252 | X262 | X272 | X282 | X302 | X312 | X322 | X332 | X342 | X352 | X362 | X372 | X382 | X402 | X412 | X422 | X432 | X442 | X452 | X462 | X472 | X482 | X502 | X512 | X522 | X532 | X542 | X552 | X562 | X572 | X582 | X602 | X612 | X622 | X632 | X642 | X652 | X662 | X672 | X682 | X702 | X712 | X722 | X732 | X742 | X752 | X762 | X772 | X782 | X802 | X812 | X822 | X832 | X842 | X852 | X862 | X872 | X882 | X803 | X013 | X023 | X033 | X043 | X053 | X063 | X073 | X083 | X043 | X053 | X063 | X073 | X083 | X043 | X053 | X063 | X073 | X083 | X043 | X053 | X063 | X073 | X083 | X043 | X053 | X063 | X073 | X083 | X043 | X053 | X063 | X073 | X083 | X043 | X053 | X063 | X073 | X083 | X043 | X053 | X063 | X073 | X083 | X043 | X053 | X063 | X073 | X083 | X043 | X053 | X063 | X073 | X083 | X043 | X053 | X063 | X073 | X083 | X043 | X053 | X063 | X073 | X083 | X043 | X053 | X063 | X073 | X083 | X043 | X053 | X063 | X073 | X083 | X043 | X053 | X063 | X073 | X083 | X043 | X053 | X063 | X073 | X083 | X043 | X053 | X063 | X073 | X083 | X043 | X053 | X063 | X073 | X083 | X043 | X053 | X063 | X073 | X083 | X043 | X053 | X063 | X073 | X083 | X043 | X053 | X063 | X073 | X083 | X043 | X053 | X063 | X073 | X083 | X043 | X053 | X063 | X073 | X083 | X043 | X053 |
(or
(or
(or
```

圖 4-3-5 每列每個數字至少出現一次

```
ENFORCEMENT: a cell is assigned only one
```

4-3-7 每一個單元格只有一個值

圖 4-3-2 同一行(column)沒有數字重複

```
STRAINT ENFORCEMENT: in each row, each digit must appear exactly
      (not x001)
(not x001)
(not x001)
                        (not x021))
(not x031))
(not x041))
                         (not x071)
(not x081)
(not x001)
                         (not x001)
```

4-3-4 同一列沒有數字重複 啚

```
(or x001 x011 x021 x101 x111 x121
(or
```

圖 4-3-6 每九宮格每數字至少出現一次

```
      4-3-6 母九宮格母數子至

      x001 x002 x003 x004 x005 x006

      x011 x012 x013 x014 x015 x016

      x021 x022 x023 x024 x025 x026

      x031 x032 x033 x034 x035 x036

      x041 x042 x043 x044 x045 x046

      x051 x052 x053 x054 x055 x056

      x061 x062 x063 x064 x065 x066

      x071 x072 x073 x074 x075 x076

      x081 x082 x083 x084 x085 x086

      x101 x102 x103 x104 x105 x106

      x121 x122 x123 x124 x115 x116

      x121 x122 x123 x124 x125 x126

      x131 x132 x133 x134 x135 x136

      x141 x142 x143 x144 x145 x146

      x151 x152 x153 x154 x155 x156

      x161 x162 x163 x164 x165 x166

      x171 x172 x173 x174 x175 x176

      x181 x182 x183 x184 x185 x186

      x201 x202 x203 x204 x205 x206

      x211 x212 x213 x214 x215 x216

      x211 x212 x213 x214 x215 x216

                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                       x007 x008 x009)
x017 x018 x019)
x017 x018 x019)
x027 x028 x029)
x037 x038 x039)
x047 x048 x049)
x057 x058 x059)
x067 x058 x059)
x067 x068 x069)
x077 x078 x079)
x087 x088 x089)
x107 x108 x109)
x117 x118 x119)
x127 x128 x129)
x137 x138 x139)
x147 x148 x149)
x157 x158 x159)
x167 x168 x169)
x167 x168 x169)
x177 x178 x179)
x187 x188 x189)
x207 x208 x209)
x217 x218 x219)
x227 x228 x229)
(or
    (or
(or
```

圖 4-3-8 每一個單元格為數字 1 到 9



# 4-4 SMT 的限制條件

SMT 的限制條件總共分為五個部分,第一部分的限制條件為初始給數獨的值,如圖(4-4-1)。第二部分的限制條件為每個 cell 的值皆要在 1-9 當中,如圖(4-4-2)。第三部分的限制條件為 1-9 的值皆要在每一個 row 出現一次,如圖(4-4-3)。第四部分的限制條件為 1-9 的值皆要在每個 column 出現一次,如圖(4-4-4)。第五部分的限制條件為 1-9 的值皆要在每個 square 出現一次,如圖(4-4-5)。

```
* CONSTRAINT ENFORCEMENT: At the beginning, the cell has a value .

(assert (= a11 5)
(assert (= a12 3)
(assert (= a12 7)
(assert (= a21 6)
(assert (= a24 1)
(assert (= a24 1)
(assert (= a26 5)
(assert (= a26 5)
(assert (= a38 9)
(assert (= a38 8)
(assert (= a38 6)
(assert (= a41 8)
(assert (= a44 18)
(assert (= a45 6)
(assert (= a45 6)
(assert (= a54 8)
(assert (= a54 8)
(assert (= a56 3)
(assert (= a65 2)
(assert (= a65 2)
(assert (= a77 2)
(assert (= a77 2)
(assert (= a84 4)
(assert (= a84 4)
(assert (= a85 1)
(assert (= a84 9)
(assert (= a85 9)
(assert (= a85 9)
(assert (= a85 9)
(assert (= a85 9)
(assert (= a89 5)
(assert (= a89 5)
(assert (= a99 9)
```

圖 4-4-1 限制條件為數獨的初始值

```
* CONSTRAINT ENFORCEMENT: The value of each cell must be 1-9 .

(assert (and (> al1 0) (< al1 10))
(assert (and (> al2 0) (< al2 10))
(assert (and (> al3 0) (< al3 10))
(assert (and (> al4 0) (< al4 10))
(assert (and (> al4 0) (< al4 10))
(assert (and (> al4 0) (< al4 10))
(assert (and (> al5 0) (< al5 10))
(assert (and (> al6 0) (< al6 10))
(assert (and (> al7 0) (< al7 10))
(assert (and (> al8 0) (< al8 10))
(assert (and (> al9 0) (< al9 10))
(assert (and (> al2 0) (< al2 10))
(assert (and (> al4 0) (< al4 10))
```

圖 4-4-2 限制條件為每個 cell 的值皆要在 1-9



```
* CONSTRAINT ENFORCEMENT: in each row, each digit must appear exactly once.

TOTAL CONSTRAINT =

(and (distinct a11 a12 a13 a14 a15 a16 a17 a18 a19)

(distinct a21 a22 a23 a24 a25 a26 a27 a28 a29)

(distinct a31 a32 a33 a34 a35 a36 a37 a38 a39)

(distinct a41 a42 a43 a44 a45 a46 a47 a48 a49)

(distinct a51 a52 a53 a54 a55 a56 a57 a58 a59)

(distinct a61 a62 a63 a64 a65 a66 a67 a68 a69)

(distinct a71 a72 a73 a74 a75 a76 a77 a78 a79)

(distinct a81 a82 a83 a84 a85 a86 a87 a88 a89)

(distinct a91 a92 a93 a94 a95 a96 a97 a98 a99))
```

圖 4-4-3 限制條件為 1-9 的值皆要在每個 row 出現一次

```
* CONSTRAINT ENFORCEMENT: in each column, each digit must appear exactly once.

TOTAL CONSTRAINT =

(and (distinct al1 a21 a31 a41 a51 a61 a71 a81 a91)

(distinct a12 a22 a32 a42 a52 a62 a72 a82 a92)

(distinct a13 a23 a33 a43 a53 a63 a73 a83 a93)

(distinct a14 a24 a34 a44 a54 a64 a74 a84 a94)

(distinct a15 a25 a35 a45 a55 a65 a75 a85 a95)

(distinct a16 a26 a36 a46 a56 a66 a76 a86 a96)

(distinct a17 a27 a37 a47 a57 a67 a77 a87 a97)

(distinct a18 a28 a38 a48 a58 a68 a78 a88 a98)

(distinct a19 a29 a39 a49 a59 a69 a79 a89 a99))
```

圖 4-4-4 限制條件為 1-9 的值皆要在每個 column 出現一次

```
CONSTRAINT ENFORCEMENT: in each 3x3 square, each digit must appear once.
OTAL CONSTRAINT =
(and (distinct all all all a21 a22 a23 a31 a32 a33)
    (distinct a14 a15 a16 a24 a25 a26 a34 a35 a36)
    (distinct a17
                  a18 a19 a27 a28 a29 a37
                                          a38 a39)
    (distinct a41 a42 a43 a51 a52 a53 a61 a62 a63)
    (distinct a44 a45 a46 a54 a55 a56 a64 a65 a66)
    (distinct a47 a48 a49 a57
                                      a67
                              a58 a59
                                          a68 a69)
    (distinct a71 a72 a73 a81 a82 a83 a91 a92 a93)
    (distinct a74 a75 a76 a84 a85 a86 a94 a95 a96)
    (distinct a77 a78 a79 a87 a88 a89 a97
                                          a98 a99)
```

圖 4-4-5 限制條件為 1-9 的值皆要在每個 square 出現一次

#### 4-5 求解器的效能比較

總結來說,我們可以發現到求解數獨問題時,SAT 求解法比較不會受到輸入難易度的影響,SMT 以及回測法,受到問題複雜度的影響較大,只能說各有各的優勢。

表 4-5-1 求解器的效能比較(簡單題)

	回測求解器	SAT 求解器	SMT 求解器
產生限制的時間		643.0089(ms)	13.4789(ms)
求解的時間	1.4581(ms)	68.3863(ms)	60.1699(ms)
總時間	1.9854ms)	719.1925(ms)	82.5657(ms)
限制的數量		17820	108



表 4-5-2 求解器的效能比較(困難題)

	回測求解器	SAT 求解器	SMT 求解器
產生限制的時間		636.4202(ms)	13.4490(ms)
求解的時間	95.9016(ms)	63.1917(ms)	228.9840(ms)
總時間	96.4829ms)	708.2504 (ms)	250.1779(ms)

至於各自的優勢,我們認為回測法可以最快求解簡單問題,如果已知的數字愈多,效果會愈明顯;而 SAT Solver 有更穩定的解題時間,對於任意問題都能有不錯的效果,缺點就是建模較久; SMT Solver 的優點就是建模速度較快,但因為運算較為複雜,解題通常比較慢。

# 第五章 問題與討論

# 5-1 實作過程中遇到的問題

這次的專案因為是之前比較沒有實作過的內容,所以在過程中遇到了比較多困難,除了一些在實作上本來就會遇到的程式撰寫問題之外,還遇到了很多函式庫引入、套件安裝以及指令不熟等等的運行問題,以下將會一一進行說明。

# 5-1-1 Microsoft Z3 安裝問題

在開始 project 之前,遇到最大的困難是 Github 上的 Z3 無法成功安裝,即使按照微軟 (Microsoft) 開源的網站步驟下指令仍然會遇到各式各樣的錯誤,因此我們花了一段時間上網,不論是在各大論壇,或是 Stack Overflow 上,查詢各種錯誤的解決辦法,最後得出結論是需要先在 Cygwin 裡載 Python3.9 以及因為 Cygwin 並不支援 Z3 Solver 以.so 檔撰寫的動態函式庫,所以後來我們找到網路上,功能相同的動態函式庫(.dll)來取代.so 檔。

#### 5-1-2 Microsoft Z3 函式使用問題

因為是第一次使用 SMT/SAT Solver,很多的指令該怎麼使用、Z3 Solver 是怎麼吃那些條件限制或是要構建那些限制需要那些函式,完全沒有任何概念,最大的困難就在於 Z3 有一大堆自己定義的函式,因此我們必須了解每個函式的意思以及使用方式,因為每個函式引入變數的資料型別都不是平常我們使用的,例如我們希望產生一條 constraint 是 a < 10,使用了 Z3\_mk\_lt 生出一條小於的不等式,然而它吃的變數卻非 int 10 而是需要吃另外一個函式才能表示 10 這個數字,為此我們花了很多時間上網查資料以及瀏覽 Z3 的 API 應用介面的介紹。



# 参考文獻

- 1. Lynce, I., Ouaknine, J.: Sudoku as a SAT problem. In: Proceedings of the 9th Symposium on Artificial Intelligence and Mathematics (2006)
- 2. C.P. Gomez and D. Shmoys, 'Completing quasigroups or latin squares: a structured graph coloring problem', in Proceedings of Computational Symposium on Graph Coloring and Generalization, (2002)
- 3. Banković, M., & Marić, F.: An Alldifferent constraint solver in SMT. In Proceedings of the 8th international workshop on satisfiability modulo theories (2010)
- 4. de Moura, L., Bjørner, N.: Z3: an efficient SMT solver. In: Ramakrishnan, C.R., Rehof, J. (eds.) Intl. Conf. on Tools and Algorithms for the Construction and Analysis of Systems (TACAS), vol. 4963, pp. 337–340. Springer, Heidelberg (2008)