3- Schéma structurel du projet

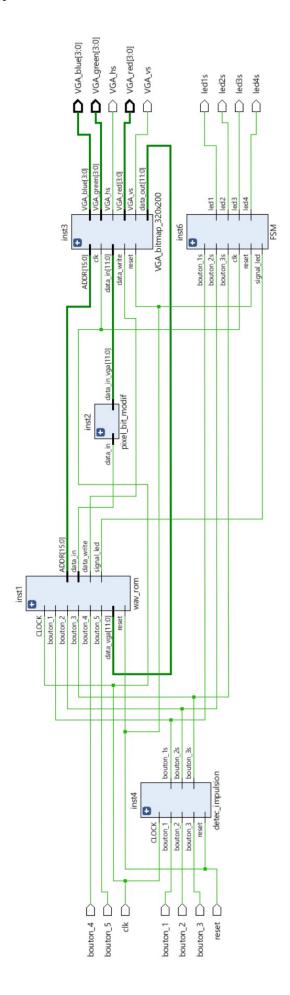


Figure-3 : schéma bloc du circuit

II. Modules du projet

1- pixel bit modif

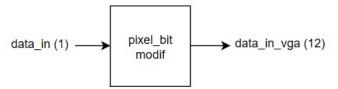


Figure-4: vue externe du bloc

Ce bloc sert à générer le signal de l'information qui sera envoyé par la suite au VGA . En effet , le signal Data envoyé au VGA est codé sur 12 bits ce qui permet un affichage en couleur . Par contre , nous avons choisi d'utiliser un signal d'information codé sur 1 bit pour faciliter la tâche Nous ne traitons que des images en noir et blanc .

```
Process (data_in)
begin
    if (data_in = "0") then
        data_in_vga <= "0000000000000";
    else
        data_in_vga <= "111111111111";
    end if;
end Process;</pre>
```



Figure-5: simulation du bloc

2-VGA bitmap320

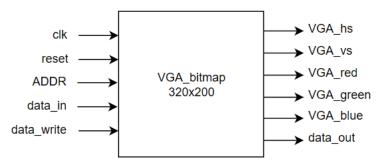


Figure-6: vue externe du bloc

Il s'agit d'un module fourni qui gère l'affichage sur l'écran VGA, le signal ADDR représente l'adresse de chaque pixel et data_in l'information à écrire à l'adresse ADDR. Le signal data_write sert à indiquer le type d'accès à la mémoire du VGA: data_write <= 0 pour récupérer les données et data_write <= 1 pour une écriture dans la mémoire.

Explication du choix de la résolution 320 x 200

Le jeu 'Taquin' consiste à modifier l'image initiale de manière à la mettre en ordre ce qui impose dans un premier temps une mémorisation de l'image initiale , la recopier dans une autre mémoire pour pouvoir effectuer des modifications sans perdre l'image initiale . De plus , le jeu impose l'ajout d'une autre mémoire puisque la modification de la mémoire ne peut pas se faire directement . Le choix est donc fait pour ne pas dépasser les limites (RAM) de la carte FPGA à disposition (Nexys4) .

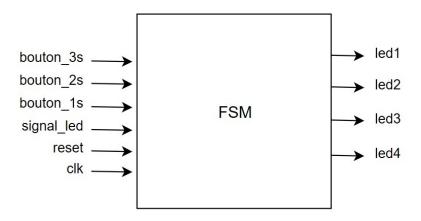


Figure-7: Vue externe du bloc

Cette machine d'état permet de déterminer l'état du jeu, on précise donc quatre états de jeu:

- Game_off: L'écran n'affiche rien et c'est l'état initial , pour entrer dans le jeu il faut désactiver le 'reset' et entrer en mode d'initialisation de l'image (image initiale à mettre en ordre).
- Init : L'écran affiche l'image de départ du jeu.
- Game_on : C'est l'état qui indique que le joueur est en train de jouer.
- Game_over : Le joueur a réussi à mettre en ordre l'image initiale et considéré gagnant.

*Les états du jeu sont affichés avec 4 LED, l'affichage sur l'écran VGA de ces états nécessite plusieurs autres allocations de la mémoire, nous avons donc choisi de faire un affichage sur les LED.

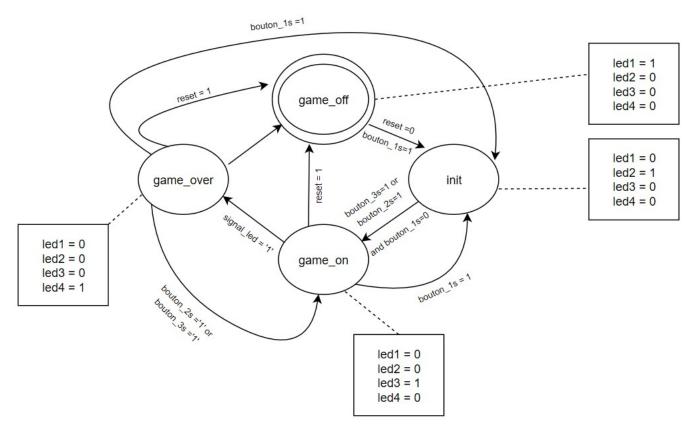
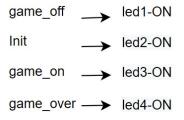


Figure-8 : Machine d'état

Une seule LED s'allume dans chaque état et l'état des LEDS est défini comme suit :



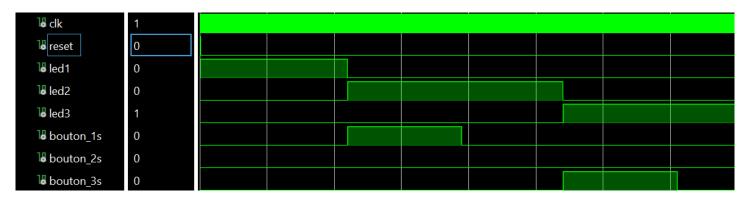


Figure-9 : simulation de la machine d'état

4- Detec_impulsion

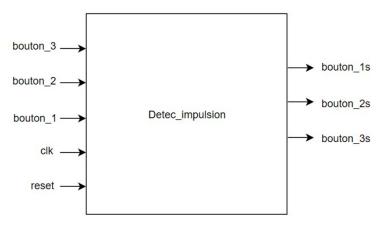


Figure-10: Vue externe du bloc

Ce bloc sert à éliminer le phénomène de rebondissement des boutons poussoirs . En effet , nous avons réussi à éliminer ce phénomène en ajoutant une temporisation de 30 ms qui est largement supérieure au temps de rebondissement.

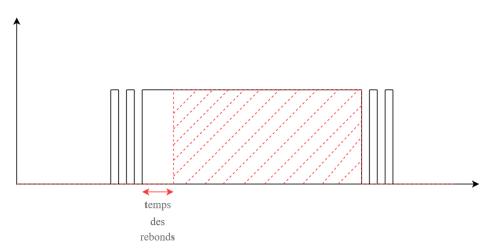


Figure-11: Réponse des boutons poussoirs aprés l'anti-rebonds

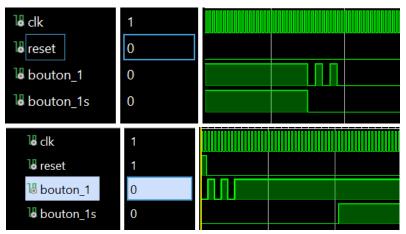


Figure-12 :Simulation de l'anti-rebonds

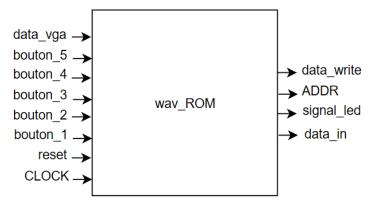


Figure-13: Vue externe du bloc

Étape 1 : Stocker l'image initiale

L'image initiale est stockée dans une ROM : le signal 'memory' est un vecteur de taille 64000 de UNSIGNED . 64000 est le nombre de pixels à afficher (320 x 200).

```
TYPE rom_type IS ARRAY (0 TO 63999) OF UNSIGNED (0 DOWNTO 0);
 SIGNAL memory : rom_type :=(TO_UNSIGNED(1, 1),
TO_UNSIGNED(1, 1),
TO UNSIGNED(1, 1),
                                                                  la génération des pixels de
TO UNSIGNED(1, 1),
                                                                  l'image a été faite en Python
TO_UNSIGNED(1, 1),
                                                                 (Voir Annexe pour le code)
TO UNSIGNED(1, 1),
TO UNSIGNED(1, 1),
TO_UNSIGNED(1, 1),
TO_UNSIGNED(1, 1),
TO_UNSIGNED(1, 1),
TO UNSIGNED(1, 1),
TO_UNSIGNED(1, 1),
TO INSTANED (1
```

Étape 2 : Afficher l'image initiale

Lors d'une première analyse du projet , nous avons rendu compte qu'il faut , à un certain moment , remplir une mémoire et afficher (dans le même état) ce qu'elle contient .Pour faire le décalage souhaité , nous avons utilisé le compteur d'adresses ADDR_W défini comme suit :

```
if (ADDR_2 = to_unsigned (63998,16) )then
    ADDR_W <= to_unsigned (0,16);
elsif (ADDR_2 = to_unsigned (63999,16) )then
    ADDR_W <= to_unsigned (1,16);
else
    ADDR_W <= ADDR_2 + to_unsigned (2,16);
end if;</pre>
```

La définition de ce compteur se fait chaque front montant de l'horloge ce qui permet de le décaler d'une seule valeur.

Les mémoires 'memory2' et 'memory3' sont donc bien remplis . L'affichage « data_in < = ce qui est dans 'memory2' » se fait en front montant de l'horloge ce qui implique un bon affichage de l'image désirée.

Étape 3 : Détection de la position de l'adresse en (x , y)

Cette localisation de la position de l'adresse était nécessaire puisque le concept du jeu nécessite à faire un changement de mémoire pour des positions spécifiques de l'adresse du pixel. En revanche, l'utilisation de l'opérateur « modulo » n'est pas une solution valable en VHDL pour des chiffres très grands (320 et 100 dans notre cas) . De ce fait , nous avons défini les signaux x et y comme suit :

-x est incrémenté de 1 quand l'adresse s'incrémente et atteint une valeur limite de 319 puis fait le retour à 0 . -y s'incrémente lorsque la valeur 0 est attente par x .

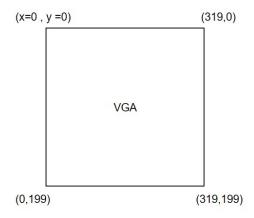


Figure-14: Position de l'adresse



Figure-15: Variations des compteurs de position x et y



Figure-16: Variations des compteurs de position x et y à la limite d'une ligne

Étape 4 : Modification des mémoires

La modification de la mémoire se fait selon le changement désiré :

Bouton2 appuyé => inverser horizontalement

Bouton3 appuyé => inverser verticalement

*La démarche reste la même pour les deux types de changement. Nous limiterons l'explication de la démarche pour un seul type de changement .

Dans un premier temps , nous avons travaillé sur une image à 4 parties :

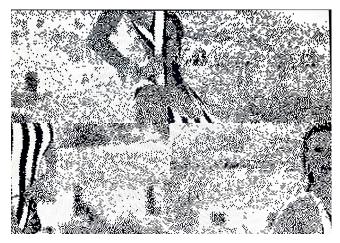


Figure-17: Image après modification (switch)

Un mouvement est donc possible pour chaque type de « Switch » : Pour le Switch horizontal , 2 possibilités sont à prendre en compte :

- 1- Le vide se trouve à la partie supérieure de l'image
- 2- Le vide se trouve à la partie inférieure de l'image

^{*}Les deux signaux sont initialisés à 0 (pareil pour l'adresse)

Nous utilisons la mémoire 3 pour faire le Switch :

- memory3(adresse + 160) <= memory2(adresse) pour 0 <= x <=159
- memory3(adresse 160) <= memory2(adresse) pour 160 <= x <=319

L'écran est divisé en 2 ce qui explique le fait de décaler par 160 = 320 /2 puisque le Switch est horizontal .

Figure-18 : Partie du script Switch horizontal lorsque le vide est en haut

Figure-19: Partie du script Switch horizontal lorsque le vide est en bas

Étape 5 : Mémorisation de la position du vide

Le jeu de taquin consiste à déplacer une case vide sur l'image ce qui implique une obligation de mémoriser la position de cette case . En effet , le joueur déplace le vide et ne fait pas de simples inversions de cases. La mémorisation se fait chaque appui sur un bouton . Dans notre cas , deux positions sont possibles pour le vide ce qui implique un changement des cordonnées pendant chaque appui sur le bouton ; l'appui est détecté par un changement d'état du bouton au front montant de l'horloge ;

```
bouton test 3 <= bouton 3;
                                                                             bouton test <= bouton 2;
                                                         if (bouton 2 = '1' and bouton test = '0') then
   if (bouton 3 = '1' and bouton test 3 = '0') then
                                                             if (x0<2) then
        if (y0<2) then
                                                                 x0 <= 10 ;
        y0 <= 10 ;
                                                             else
                                                                 x0 <= 0 ;
        else
        y0 <= 0;
                                                             end if;
         end if;
                                                             x0 \le x0;
   else
                                                         end if;
        y0 <= y0 ;
    end if;
```

Figure-20 :Script de modification de la position du vide

*La valeur 10 est aléatoire et indique la deuxième position dans chaque cas

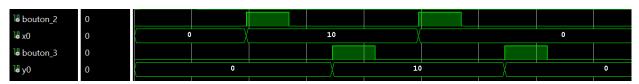


Figure-21: Simulation de la position du vide

Étape 6 : Générer un signal de gagne

La mémoire 3 contient la version finale affichée à l'écran , pour tester si le joueur a gagné , il faut vérifier si la mémoire 3 contient l'image désirée (en ordre) . Le fait de bien parcourir la mémoire3 permet de comparer les deux mémoires.

Une variable 'var' est incrémentée de 1 si les mémoires sont identiques et on considère le jeu gagné si cette variable dépasse $64000\,$ qui est le nombre de pixels .

Ceci permet de générer le signal 'signal_led ' qui change l'état du jeu à Game_over.

```
if ( memory3(to_integer(ADDR_2)) = memory(to_integer(ADDR_2))) then
    var <= var + 1;
else
    var <= 0;
end if;
if (var >= 63999) then
    signal_led <= '1';
else
    signal_led <= '0';
end if;</pre>
```

Figure-22 : Comparaison avec l'image initiale et génération du signal de gagne



Figure-23: Simulation du signal de gagne

III. Amélioration

Le jeu de Taquin n'est pas encore fini , il nous reste à faire le Switch à 16 parties de l'écran . Comme amélioration du code , nous avons réussi à faire le Switch horizontal à 4 parties de l'image . La complexité du code augmente et la définition des valeurs initiales et finales du Switch est beaucoup plus complexe: le Switch ne peut se faire que de gauche à droite , l'autre partie n'est pas encore développée (bouton 5) .

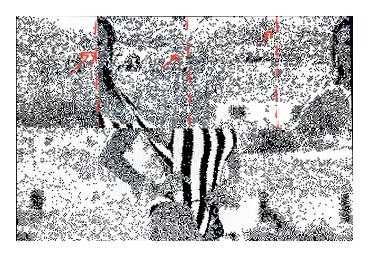




Figure-24: Résultat du Switch horizontal à 4 parties

La mémorisation de la position du vide est différente puisqu'il y a 4 positions . Une fois le vide est à la position finale sa position est maintenue et le Switch n'est plus valable .

```
if ( bouton_2 = '1' and  bouton_test = '0' ) then
    if (x0<240) then
        x0 <= x0+80;
    else
        x0 <= 240;
    end if;
else
        x0 <= x0;
end if;</pre>
```

IV. Ressources consommées

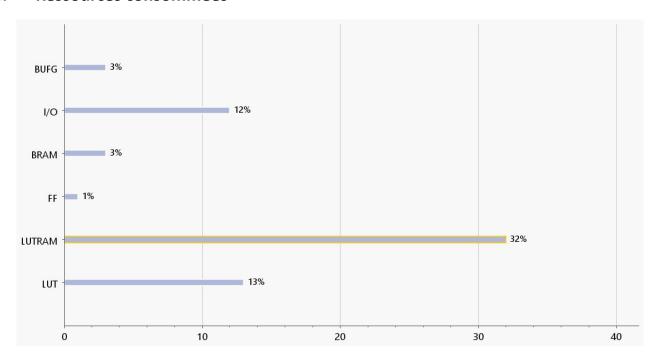


Figure-25: Ressources consommées du circuit

Le type de ressources le plus consommé : LUTRAM avec un pourcentage de 32%. Le diagramme précédent issu du rapport synthèse fourni par VIVADO présente l'utilisation respective des Flip-Flops, tableaux internes, des ports In/Out de la carte et les tampons. La fréquence maximale à partir du Worst Pulse Width Slack (WPWS) qui est égale à 3,75 ns est : Fmax=266,66 MHz

Worst Pulse Width Slack (WPWS): 3.75 ns

V. Conclusion

Notre objectif était de réaliser un jeu 'Taquin' . Nous avons pu définir les blocs et les adapter pour faire des corrections . Nous avons essayé de comprendre les différentes manipulations d'une image sur un écran VGA ; nous avons réussi à construire une simple image et l'afficher , mettre une image prête dans une mémoire RAM , la stocker dans une ROM et lire à partir de l'écran VGA . La gestion des mémoires était la partie la plus importante du projet puisque le jeu de Taquin n'est en fait qu'une mémorisation des états de l'image et un changement de mémoire . À l'heure où nous terminons ce rapport nous ne n'avons pas pu atteindre cet objectif à 100 % . Néanmoins, le résultat est satisfaisant . En effet , même si tous les cas ne sont pas codés, l'architecture est entièrement présente et Il suffit d'implémenter chaque cas manquant . Avec plus de temps nous aurions pu finir tous les cas du Switch et compléter le jeu .

VI. Annexe

Figure-26 : Script génération des pixels en python