### Problema 4: "Batalha Naval"

#### Turma P04

<sup>1</sup>MI - Projetos de Circuitos Digitais, PerÃodo 2015.1 Tutor: Marcos Paz Curso de Engenharia de Computação Universidade Estadual de Feira de Santana (UEFS)

**Resumo.** O presente relat $\tilde{A}^3$ rio descreve o processo de resolu $\tilde{A}$ § $\tilde{A}$ £o do terceiro problema do  $MI-Circuitos Digitais, da supracita da turma, no per<math>\tilde{A}$ o do de 2015.1, na Universida de Esta dual de Feira de Se

# 1. Introdução

Hoje em dia cresce, substancialmente, a ampla utiliza $\tilde{A}\S\tilde{A}\pounds$ o de jogos no segmento l $\tilde{A}^{\circ}$ dico de simula $\tilde{A}\S\tilde{A}\pounds$ o 2D. Estes s $\tilde{A}\pounds$ o utilizados em diversas  $\tilde{A}$ ; reas conhecidas, tendo uma mais elevada utiliza $\tilde{A}\S\tilde{A}\pounds$ o na educa $\tilde{A}\S\tilde{A}\pounds$ o. Al $\tilde{A}$ ©m do papel que os mesmos podem fornecer  $\tilde{A}$  educa $\tilde{A}\S\tilde{A}\pounds$ o, podem servir , tamb $\tilde{A}$ ©m,  $\tilde{A}^{\circ}$ nica e exclusivamente como forma de entretenimento entre os mais jovens, bem como para o p $\tilde{A}^{\circ}$ blico mais adulto. Um exemplo destes jogos,  $\tilde{A}$ © famigerado Batalha Naval. Sendo no Brasil no ano de 1988, o jogo batalha naval  $\tilde{A}$ © um dos jogos de maiores sucessos entre o p $\tilde{A}^{\circ}$ blico mundial. Em sua forma mais r $\tilde{A}^{\circ}$ stica, dois advers $\tilde{A}$ ; rios desenhavam em folhas de papel, navios posicionados em um mar imagin $\tilde{A}$ ; rio quadriculado, formando uma grade. Todavia, no contexto atual, al $\tilde{A}$ ©m de encontrar vers $\tilde{A}$  $\mu$ esdestejogodemaneirasimilaraosseusprim $\tilde{A}^{3}$ rdios, encontra — se, tamb $\tilde{A}$ ©m, aplicativosparadiversasarquiteturasqueexecutamomesmoprocesso, facilitandoassit

Além da existÃancia, como visto, deste tipo de jogo na forma de aplicativos mÃ $^3veis$ , existeapossibilidade, tambÃ©m,  $dedesenvolvÃ^a$  — loutilizandocircuitos digitais, vis and oacriaÃ§ $\~A£$  odeum jogol $\~A$ ° dicodes imula $\~A$ § $\~A£$  o2 $D.\~A$  desenotar lo, faz—senecess $\~A$ ! 'rioutilizarum conceito muito importante na eletr $\~A$  'nicadigital, as aber, mem $\~A$ 3 riadigital).

Desta forma, observando a mudan $\tilde{A}$ §a atual do mercado, principalmente no que diz respeito a alta receptividade em rela $\tilde{A}$ § $\tilde{A}$ £o a jogos eletr $\tilde{A}$ ′nicos, o grupo Inova Digital Bahia S.A resolveu adaptar o projeto desenvolvido anteriormente, para que o mesmo funcionasse como uma esp $\tilde{A}$ ©cie de jogo Batalha Naval, seguindo um modelo de simula $\tilde{A}$ § $\tilde{A}$ £o 2D. Sendo que este novo prot $\tilde{A}$ 3 $tipodeveriasercontroladoremotamente, apartirdeumcomputadorpessoal, enviandoosdadospon veis, omododegrava<math>\tilde{A}$ § $\tilde{A}$ £oeomododejogopropriamentedito, cadamodocontendosuasespecifica $\tilde{A}$ § $\tilde{A}$  $\mu$ sticaspr $\tilde{A}$ 3 $\mu$ prias, asquaisser $\tilde{A}$ £odescritasnasse $\tilde{A}$ § $\tilde{A}$  $\mu$ esposteriores.

 $\tilde{A}$  importante lembrar, que para desenvolver este projeto, foram utilizados al $\tilde{A}$ ©m dos recursos j $\tilde{A}$ ; conhecidos, fez-se uso tamb $\tilde{A}$ ©m de M $\tilde{A}$ ; quinas de estados, registrador de descolocamento, porta serial, protocolo de comunica $\tilde{A}$ § $\tilde{A}$ £o RS-232, conversores de n $\tilde{A}$ veis el $\tilde{A}$ ©tricos e, por  $\tilde{A}$ °ltimo, mas n $\tilde{A}$ £o menos importante, Software para comunica $\tilde{A}$ § $\tilde{A}$ £o com Hardware.

# 2. Fundamenta $\tilde{\mathbf{A}}$ § $\tilde{\mathbf{A}}$ £o Te $\tilde{\mathbf{A}}$ ³rica

Na se $\tilde{A}\S\tilde{A}\pounds$ o que segue, ser $\tilde{A}\pounds$ o descritos os conceitos utilizados para resolu $\tilde{A}\S\tilde{A}\pounds$ o do problema proposto, frisando os conceitos que foram de fundamental import $\tilde{A}$ ncia para

solucionar o mesmo, tendo contribuição de maneira direta ou indireta.

### 2.1. MÃ; quinas de Estados

Em se tratando de Circuitos Digitais, diversos dispositivos  $t\tilde{A}^a$ m uma ampla import $\tilde{A}$ ncia, dentre estes dispositivos temos os conhecidos contadores, os quais segundo[?]  $s\tilde{A}\pounds o$   $M\tilde{A}$ ; quinas de estados espec $\tilde{A}$ ficas. Floyd, por sua vez, vai mais adiante, e fala que  $M\tilde{A}$ ; quinas de estados ou circuito sequencial  $\tilde{A}$ © um circuito que consiste de uma  $se\tilde{A}$ § $\tilde{A}\pounds o$  de  $l\tilde{A}$ 3 $gicacombinacionaleumase\tilde{A}$ § $\tilde{A}\pounds o$ de $mem\tilde{A}$ 3ria(flip-flops)[?].Nafigura ?? $podemosobservarocircuitot\tilde{A}$ -

 $picoparaumam ilde{A}!$ 'quinadeestados.V aleacrescentarqueaquantidadedeestadosqueumam ilde{A}!'quinapodeFlop, aquantidadedeestadospodeserobtido f azendo  $2^n$ , sendo n o  $n ilde{A}^o$ mero de Flipflops.

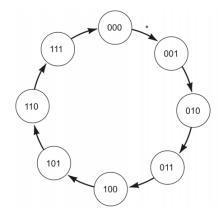


Figura 1. Diagrama de estados de um contador de 3 bits[?]

Existem basicamente, dois modelos de máquinas de estados, a saber, máquina Moore e máquina Mealy. Na máquina Moore, a saÃda depende ðnica e exclusivamente dos seus estados atuais, enquanto na máquina Mealy além de depender dos seus estados atuais, a saÃda depende, também, das variáveis de entrada naquele instante. Na figura  $\ref{figura}$  podemos observar o digrama de transição de estados para uma máquina Moore, já na figura  $\ref{figura}$  temos o diagrama para uma máquina Mealy. à importante notarmos, através dos diagramas, a diferença referente a saÃda de cada máquina.

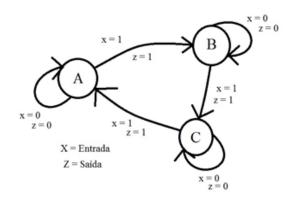


Figura 2. Exemplo de diagrama de estados usando uma máquina Mealy

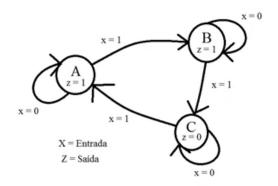


Figura 3. Exemplo de diagrama de estados usando uma máquina Moore

#### 2.2. Flip-Flop T

Al $\tilde{\mathbb{A}}$ ©m dos Flip-Flops at $\tilde{\mathbb{A}}$ © o momento estudados, temos na literatura, outro Flip-flop que  $\tilde{\mathbb{A}}$ © amplamente utilizado, qual seja, o Flip-flop T. Na figura  $\ref{flop.quandoa}$ ? podemos analisar o bloco l $\tilde{\mathbb{A}}$ 3gicoeatabelaverdadeparaesteFlip — Flop.QuandoaentradaTestiveremestadoalto, of lip —  $flopT, ondeTsignificatoggle, comutar\tilde{\mathbb{A}}$ 1'quandooclockforaplicado.SeaentradaTforbaixa, of lip-flopmant $\tilde{\mathbb{A}}$ 0movalordoseuestado.Valelembrar, queoFlip —  $flopTpodeserobtidoutilizandoumFlip-flopJ-K, bastaconectarasentradasJeKemn<math>\tilde{\mathbb{A}}$ - $vell\tilde{\mathbb{A}}$ 3gicoaltodemaneiraintermitente.

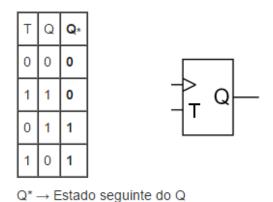


Figura 4. Tabela Verdade do Flip Flop T

#### 2.3. Registrador de Deslocamento

No universo dos circuitos digitais, principalmente no respeito Flip-Flops, aos encontramos diversas  $aplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es \tilde{A} \textcircled{c} na forma de registra dor de des locamento, os quaissa aplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es \tilde{A} \textcircled{c} na forma de registra dor de des locamento, os quaissa aplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria saplica \tilde{A} \mu es. Uma, dasv \tilde{A}! `ria sapli$  $Flopses ilde{A} \pounds oimportante se maplica ilde{A} \S ilde{A} \mu e sque en volve moar mazenamento e a transfer ilde{A}^{
m a} n cia de da do se constant e se maplica ilde{A} \S ilde{A} \mu e sque en volve moar mazenamento e a transfer ilde{A}^{
m a} n cia de da do se constant e se maplica ilde{A} \S ilde{A} \mu e sque en volve moar mazenamento e a transfer ilde{A}^{
m a} n cia de da do se constant e se maplica ilde{A} \S ilde{A} \mu e sque en volve moar mazenamento e a transfer ilde{A}^{
m a} n cia de da do se constant e se co$  $ficade estados, a pesar de em alguns casos poder ser utilizado como tal. Na figura~\ref{figura} podemos verum circular de la como tale de la$  $picoparaum registra dor de des locamento de quatro bits comentra da esa \^{A}$ daserial dedados.

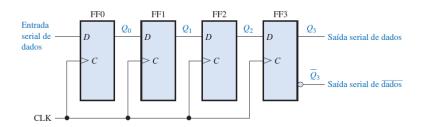


Figura 5. RepresentaçÃ\$o de um registrador de deslocamento de 4 bits [?]

#### 2.4. Flip-Flop T

São diversos, os tipos de registradores de deslocamento, na figura  $\ref{sparseq}$  pode-se observar os diversos tipos de registradores de deslocamento existentes, sendo ilustrados de forma abstrata. Dentre eles, um dos mais importantes estÃ; o registrador com entrada serial e saÃda paralela, o qual serÃ; abordado com mais detalhe na prÃ $^3ximasub-subse$ Ã $\S$ £o.

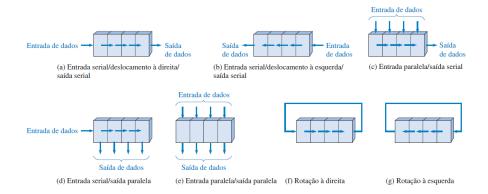


Figura 6. Diferentes tipos de registradores, segundo [?]

# 2.4.1. Registrador de deslocamento com entrada serial e sa $\tilde{\mathbf{A}}$ da paralela

 $\label{eq:como} \textbf{Como o pr$\tilde{A}$}^3prionomej$\tilde{A}$!$'designa, nestetipoderegistradoraentradadedadossed$\tilde{A}$!$'deformaserial, codan$\tilde{A}$Loser$\tilde{A}$!$'serialesimparalela. Desta forma, segundo$[?]$umavezarmazenadososdados, cadabitapedarespectivaetodososbitss$\tilde{A}$Lodisponibilizadossimultaneamente, emvezdeumbitdecadavezcomonor daserial. Na figura $??podemosverumaexemplifica$\tilde{A}$\tilde{A}$Loparaestecircuito. No temquenestetipodere dadecadaest$\tilde{A}$!'gioest$\tilde{A}$!'dispon$\tilde{A}$vel.$ 

# 2.5. Comunicação Serial

No contexto computacional, temos duas formas de comunica $\tilde{A}\S\tilde{A}\pounds$ o principais,  $s\tilde{A}\pounds$ o elas: comunica $\tilde{A}\S\tilde{A}\pounds$ o serial e comunica $\tilde{A}\S\tilde{A}\pounds$ o paralela. cada uma com suas vantagens e desvantagens. Na comunica $\tilde{A}\S\tilde{A}\pounds$ o paralela os bits  $s\tilde{A}\pounds$ o transferidos de maneira simult $\tilde{A}$ nea, conferindo para este tipo de comunica $\tilde{A}\S\tilde{A}\pounds$ o a vantagem de rapidez e simplicidade de interface, contudo essa mesma vantagem acaba gerando algumas desvantagens, pois h $\tilde{A}$ ; um maior n $\tilde{A}$ omero de conex $\tilde{A}\mu es$ ,  $oquepodegerarru\tilde{A}$ -

 $do, perdades in cronismo al ilde{A} ilde{\mathbb{C}} m de um customa ior. J ilde{A}! `na comunica ilde{A} ilde{\S} ilde{A} ilde{\pounds} o serialos da doss ilde{A} ilde{\pounds} o transformation for the serial ser$ 

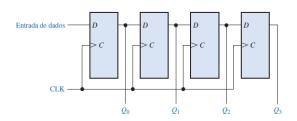


Figura 7. Registrador Serial-Paralelo

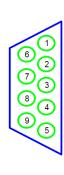
#### 2.5.1. Transmissão de Dados

Antes de falarmos acerca de como ocorrer a transmiss $\tilde{A}$ £o de dados de forma serial,  $\tilde{A}$ © importante lembrar que existe diversas interfaces que empregam este tipo de comunica $\tilde{A}$ § $\tilde{A}$ £o, entre as interfaces mais antigas est $\tilde{A}$ £o as portas DB9 e DB25, as quais podem ser encontradas nos computadores mais antigos. Na figura  $\ref{a}$ ? temos um exemplo para estas duas portas. Cada pino nestas portas tem uma determinada fun $\tilde{A}$ § $\tilde{A}$ £o, podendo variar de acordo com o seu tipo. Na figura  $\ref{a}$ ? podemos ver a fun $\tilde{A}$ § $\tilde{A}$ £o de cada pino na porta DB9.





Figura 8. Portas DB9 e DB25, interfaces seriais encontradas em computadores antigos.



Sigla	Descrição	Pino
DCD	Carrier Detect	1
RX	Receive Data	2
TX	Transmit Data	3
DTR	Data Terminal Ready	4
GND	Ground	5
DSR	Data Set Ready	6
RTS	Request to Send	7
CTS	Clear to Send	8
RI	Ring Indicator	9

Figura 9. Funcionalidades dos pinos presentes na porta DB9

Na maioria das aplica  $\tilde{A}\S \tilde{A}\mu es$ ,  $acomunica \tilde{A}\S \tilde{A}\pounds oserial acontece de forma ass \tilde{A}-ncrona$ ,  $onde geral mente setem 11 bits sendo transferidos. Um desse sbits \tilde{A} © ostart bit$ , oqual notifica un vel, seguido pe los bits de dados, umbito pcional de parida de parity eu mouma is bits de paradas top bits [?]. Per  $seanalis aresta forma de comunica \tilde{A}\S \tilde{A}\pounds o de maneira mais concreta. Valeacres centar, que en quanto obi vel alto, os dados n \tilde{A}\pounds o estar \tilde{A}\pounds o sendo transmitidos, esim, apenas, quando o correra mudan \tilde{A}\S a de esta vel <math>\tilde{A}^3$  gico alto parabaixo, caracterizando assim, obit de in  $\tilde{A}$ cio, ou start bit.

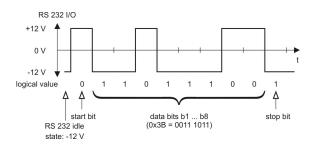


Figura 10. Caracter Asticas de uma transfer Aancia de dados serial.

Cada dispositivo que emprega a comunica $\tilde{A}\S\tilde{A}\pounds$ o serial, tem uma determinada taxa de velocidade, sendo que para se referir a velocidade de transfer $\tilde{A}^a$ ncia devemos usar o termo bps *bits-per-second*, ou seja, bits por segundo. Em alguns equipamentos, costuma-se chamar esta taxa como *baud*. Desta forma, a express $\tilde{A}\pounds$ o 9600 bps  $\tilde{A}$ © equivalente a 9600 bauds.

### 2.5.2. Padrão RS-232

Segundo (http://www.c2o.pro.br/automacao/x834.html) RS-232  $\tilde{A}$ © um padr $\tilde{A}$ £o definido pela EIA-Eletronic Industries Association para os dispositivos usados para comunica $\tilde{A}$ § $\tilde{A}$ £o serial. Este padr $\tilde{A}$ £o est $\tilde{A}$ ; dispon $\tilde{A}$ vel em tr $\tilde{A}$ as vers $\tilde{A}\mu es$ , quaissejam, (A, BeC). $Cadaumespecificaumafaixadevoltagensparaosn<math>\tilde{A}$ -veisligadoedesligado.Porexemplo,  $navers\tilde{A}$ £oRS —  $232pararepresentarn\tilde{A}$ -vell $\tilde{A}$ 3gicoaltoutiliza —  $seastens\tilde{A}\mu esde-3Va-12V$ , enquantopararepresentarn $\tilde{A}$ -vell $\tilde{A}$ 3 $gicoaltoutilizadotens\tilde{A}$ £onafaixade+3Ve+12V. $\tilde{A}$ importantenotarquearepresenta $\tilde{A}$ § $\tilde{A}$ £ $vell\tilde{A}$ 3 $gicoaltoen\tilde{A}$ velbaixonessepadr $\tilde{A}$ £on $\tilde{A}$ £outilizaomodeloconvencionaldetens $\tilde{A}$ £o.Valelembra

#### 2.5.3. Conversor de nÃvel MAX-232

eletrÃ'nicos nÃveis tensão Os dispositivos utilizam de  $1\tilde{A}^3$  gicobaixo en  $\tilde{A}$ identificar nÃvel para  $vell \tilde{A}^3 gico alto, dependendo apenas date cnologia que est \tilde{A}! `sendo empregada. Desta forma, quando sevar appropriation de la constant de la consta$  $seque an alisaropa dr A \pounds oque omes moutiliza, poisa depender das especifica A \S A \mu es, ser A! `necess A! `ricontains and a seque an alisaropa dr A \pounds oque omes moutiliza, poisa depender das especifica A \S A \mu es, ser A! `necess A! `ricontains and a seque an alisaropa dr A \pounds oque omes moutiliza, poisa depender das especifica A \S A \mu es, ser A! `necess A! `ricontains and a seque an alisaropa dr A \pounds oque omes moutiliza, poisa depender das especifica A \S A \mu es, ser A! `necess A! `ricontains an alisaropa dr A \pounds oque omes moutiliza, poisa depender das especifica A \S A \mu es, ser A! `necess A! `ricontains an alisaropa dr A \pounds oque omes moutiliza, poisa depender das especifica A \S A \mu es, ser A! `necess A! `ricontains an alisaropa dr A \pounds oque omes moutiliza, poisa depender das especifica A \S A \mu es, ser A! `ricontains an alisaropa dr A \pounds oque omes moutiliza, poisa depender das especifica A \S A \mu es, ser A! `ricontains an alisaropa dr A \pounds oque of A \mu es, ser A \mu es, ser$  $vel. Por exemplo, vamos supor que que remos fazer uma comunica \r{A}\S \r{A}\pounds o entre o computador pesso a la tronde la comunica \r{A}\S \r{A}$  $vell \tilde{A}^3 gicobaixoe 2 Va 5 Vrepresent an \tilde{A}vell \tilde{A}^3 gicoal to. Percebe$  $se, assim, umain compatibilidade entre opadr \^{A}\pounds oRS$  $232 eo TTL, desta forma \^{A} \textcircled{c} necess \^{A}! `riofazer a convers \^{A} \pounds o. To davia, existe alguns dispositivos que ten alguns a convers \^{A} \pounds o. To davia, existe alguns dispositivos que ten alguns dispositivos que alguns dispositivos que ten alguns dispositivos que alguns din$  $232, oqual faza convers \tilde{A}\pounds o entre osn \tilde{A}ve isutilizados pelopadr \tilde{A}\pounds oRS$  $232 para TTL, evice-versa. Na figura~\ref{eq:podemosveruma} podemos veruma con figura \~A\S\~A\pounds o comumutilizando um convertible podemos veruma configura \ref{eq:podemosveruma} podemos veruma configura configura podemos veruma configura podemos veruma configura podemos veruma configura podemos veruma configur$ 232.

# 2.5.4. Software de comunica $\tilde{A}\S\tilde{A}$ to

Para poder coletar os dados diretamente do usu $\tilde{A}_i$ rio e envi $\tilde{A}_i$ -los para o circuito, os mesmos precisam passar por um tratamento. Entre o caminho percorrido est $\tilde{A}_i$  abrir a

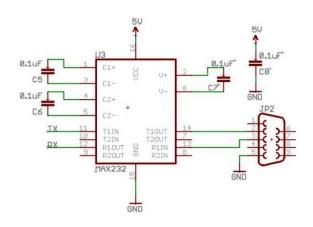


Figura 11. MAX-232: Conversor de RS-232 para TTL.

porta de comunica $\tilde{A}$ § $\tilde{A}$ £o, converter os dados coletados por o usu $\tilde{A}$ ¡rio em bin $\tilde{A}$ ¡rio e, finalmente, envi $\tilde{A}$ ¡-los atrav $\tilde{A}$ ( $\tilde{C}$ )s do DB-9.

Para ajudar as realizar as tarefas correspondentes ao manuseio de permissõeseenviodedados, foiutilizadaabibliotecaRS232, construÃ-daemlinguagemCedisponÃveledocumentadaemhttp://www.teuniz.net/RS-232/.

### 3. Metodologia

 $\label{thm:component} \begin{tabular}{l} Utilizando-se, mais uma vez, da base te $\tilde{A}^3$ $rica for necida pela metodologia PBL, os al unos componentes data sticas do problema, bemas sim como ter uma ideia de como iniciar o de senvolvimento do mesmo. \\ \end{tabular}$ 

Os membros da sessão, solucionando as questÃ $\mu$ esumdosoutrosquandopossÃ $\nu$ elduranteoprocesso, buscaramtomardecisÃ $\mu$ esdeprojetopara seinÃcioaconstruÃ $\S$ ãodasoluÃ $\S$ ãodoproblema4doMI — CircuitosDigitais, comeÃ $\S$ andopelaformalizaÃ $\S$ ãodefiniÃ $\S$ ãodepadrÃ $\mu$ esdeprojetoedeumdi

# 3.1. $Decis\tilde{A}\mu esde Projeto$

Antes de iniciar a implementa $\tilde{A}\S\tilde{A}\pounds$ o do projeto em si,  $\tilde{A}$ © necess $\tilde{A}$ ¡rio tra $\tilde{A}\S$ ar o caminho a percorrer durante todo o processo de solu $\tilde{A}\S\tilde{A}\pounds$ o do problema. Essa metodologia foi adotada pelos membros da sess $\tilde{A}\pounds$ o ap $\tilde{A}^3$ salgumasdecis $\tilde{A}\mu$ esdeprojetoquen $\tilde{A}\pounds$ oderamoresultadoesperadonosproblemasanteriores, caus

Dado o sucesso da abordagem no problema anterior, foi de comum acordo que a turma deveria modularizar o problema e dividir tais  $m\tilde{A}^3dulosentre pequenos subgrupos, sendo que cada subgrupo deveria enviar um pequeno relat <math>\tilde{A}^3rio content a c$ 

## 3.2. Elaboração do Diagrama

Iniciado na primeira sess $\tilde{A}$ £o do problema 4 e finalizado na terceira sess $\tilde{A}$ £o do mesmo problema, o diagrama teve como objetivo fazer com que todos os alunos tivessem consci $\tilde{A}$ ancia plena do funcionamento do circuito, da entrada  $\tilde{A}$  sa $\tilde{A}$ da. Descrevendo as rela $\tilde{A}$ § $\tilde{A}$  $\mu$ esentreosblocosea fun $\tilde{A}$ § $\tilde{A}$ £o, aquantidade de entrada e aquantidade de sa $\tilde{A}$ -das de cada um de le se, tamb $\tilde{A}$ ©m, padr $\tilde{A}$  $\mu$ es de nomenclatura, odiagrama de screve o que cada subgrupo de la serio della serio del

O resultado desse processo de descri $\tilde{A}$ § $\tilde{A}$ £o em alto n $\tilde{A}$ vel do projeto pode ser conferido na figura ??, que destaca tamb $\tilde{A}$ ©m as tarefas de cada subgrupo.

Por exemplo, o subgrupo vermelho  $\tilde{A}$ © respons $\tilde{A}$ ¡vel pela elabora $\tilde{A}$ § $\tilde{A}$ £o dos m $\tilde{A}$ 3duloscorrespondentesaocomparadoreBloco do Mux-Coordenada.

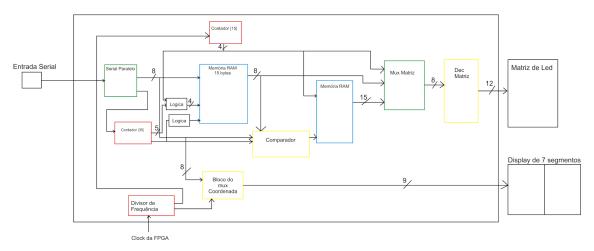


Figura 12. Diagrama de blocos do Problema 4: [COLOCAR NOME DO PROB-LEMA]

#### 3.3. $Mem\tilde{A}^3riasRAM$

Como explicitado nas regras determinadas pela turma, jogo composto de jogadas de preenchimento do tabuleiro mais jogadas na qual o jogador tentarÃ; acertar o barco do oponente. A parperceptÃvel que precisam dado, A(c) ser armazenados  $\textbf{posi} \tilde{A} \S \tilde{A} \mu es diferentes, sendo cada uma correspondente a um pixel de umbar coque foi inserido notabule in the sendo cada uma correspondente a um pixel de umbar coque foi inserido notabule in the sendo cada uma correspondente a um pixel de umbar coque foi inserido notabule in the sendo cada uma correspondente a um pixel de umbar coque foi inserido notabule in the sendo cada uma correspondente a um pixel de umbar coque foi inserido notabule in the sendo cada uma correspondente a um pixel de umbar coque foi inserido notabule in the sendo cada uma correspondente a um pixel de umbar coque foi inserido notabule in the sendo cada uma correspondente a um pixel de umbar coque foi inserido notabule in the sendo cada uma correspondente a um pixel de umbar coque foi inserido notabule in the sendo cada uma correspondente a um pixel de umbar coque foi inserido notabule in the sendo cada uma correspondente a um pixel de umbar coque foi inserido notabule in the sendo cada um pixel de umbar coque foi inserido notabule in the sendo cada um pixel de umbar coque foi inserido notabule in the sendo cada uma correspondente a um pixel de umbar coque foi inserido cada um pixel de umbar coque foi inserido notabule in the sendo cada um pixel de umbar coque foi inserido notabule in the sendo cada um pixel de umbar coque foi inserido notabule in the sendo cada um pixel de umbar coque foi inserido notabule in the sendo cada um pixel de umbar coque foi inserido notabule in the sendo cada um pixel de umbar coque foi inserido notabule in the sendo cada um pixel de umbar coque foi inserido notabule in the sendo cada um pixel de umbar coque foi inserido notabule in the sendo cada um pixel de umbar coque foi inserido notabule in the sendo cada um pixel de umbar coque foi inserido notabule in the sendo cada um pixel de umbar coque foi inserido notabule in the sendo cada um pixel de umbar coque foi inserido notabule in the sendo cada um pixel de umbar coque foi inserido notabule in the sendo cada um pixel de umbar coque foi inserido n$  $seaconclus \tilde{A}\pounds oque ac \tilde{A}$ © $luladamem \tilde{A}^3 ria RAM deveter 1 byte, eque amem \tilde{A}^3 ria devec onter 15 dessasches account of the seaconclus for the seaconclus of the$ 

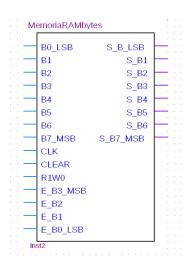
Tendo em vista mercado praticidade para grandes escalas, equipe resolveu uso a construir uma  $\mathsf{mem} \tilde{\mathsf{A}}^3 ria com 16 c \tilde{A} \\ \textcircled{c} lulas de 1 byte. Taldecis \\ \tilde{A} \\ \pounds of oitoma da partin do do sprinc \\ \tilde{A} \\$  $piosqueom \^A$  ©  $todo de endere \^A$  §  $amento dames man \^A\pounds oseria alterado, mas a 16 \^A$  a  $c\^A$  © lula ficaria ocio antico antico

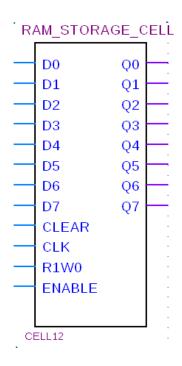
Diferentemente do problema anterior, no Problema 4, o endere $\tilde{A}$ §ador de mem $\tilde{A}^3riafoiintegradonamesma, objetivandoumamaiorcongru<math>\tilde{A}^a$ nciadeprojetoeumavis $\tilde{A}$ £omaislestica, comopodeservistona figura ??amem $\tilde{A}^3$ riaelaboradacontacom8bitsdeentrada, umbitdeclock, ur e 4 bits de endere $\tilde{A}$ §amento. Essa  $\tilde{A}^o$ ltima caracter $\tilde{A}$ stica segue o padr $\tilde{A}$ £o crescente de 0 a 15, ou seja, o endere $\tilde{A}$ §o 0 corresponde a primeira c $\tilde{A}$ ©lula de mem $\tilde{A}^3$ ria, o2asegundaeassimpordiante.

# **3.3.1.** $\tilde{CAC}$ lula de Mem $\tilde{A}^3ria$

Para elaborar o item anterior, fez-se necess $\tilde{A}_i$ ria a elabora $\tilde{A}_i$ de uma unidade menor de mem $\tilde{A}^3ria$ ,  $sendoestaaunidadeb\tilde{A}!$ 'sicautilizadanoprojeto, 1byte.Emsuma,  $cadac\tilde{A}$ © $lulademem\tilde{A}$ estaroun $\tilde{A}\pounds oestarselecionada$ .

Buscando melhorar o desempenho da mem $\tilde{A}^3ria$ ,  $emsuasc\tilde{A}$ ©lulas  $foramimplementados diferentes da dos duplicados ealtera \tilde{A}$ § $\tilde{A}$ £ $oindevidados mesmos.Os egundo mecanismo podes ervisto na figura da Qesua entra da Iforem diferentes, e, al <math>\tilde{A}$ ©mdisso, a $\mathbf{Z}$ do mecanismo anterior deve esta rem $n\tilde{A}$ - $vell\tilde{A}^3gico1$ ,  $ouseja:T=Z(Q\oplus \mathbf{I})$ .





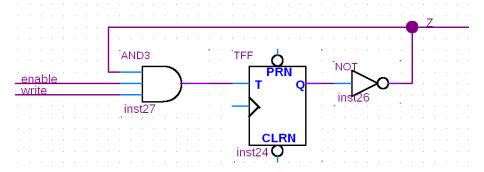


Figura 15. Máquina de estados para máquina de uma ðnica açÃ\$o.

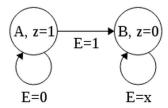


Figura 16. Diagrama de estados para mÃ; quina de uma ú nica açÃ\$o.

## 3.3.2. Comunicação Serial

Um, dos v $\tilde{A}_i$ rios requisitos propostos pelo problema quatro, diz respeito a comunica $\tilde{A}\S\tilde{A}\pounds$ o serial que deveria acontecer entre o computador pessoal e o Circuito Digital desenvolvido, onde esta, haveria de ser configurada no modo start-stop ass $\tilde{A}$ ncrono, sendo que o frame de dados que seria utilizado nesse modo seria composto por 11 bits. Assim,  $\tilde{A}$ © de se notar que a transfer $\tilde{A}$ ancia de dados ocorreria utilizando alguma das portas seriais existentes em um computador pessoal. Desta forma, foi definido entre os membros do grupo que seria utilizada a porta serial DB9 para fazer essa comunica $\tilde{A}\S\tilde{A}\pounds$ o no projeto que estava sendo desenvolvido, ou seja, seria utilizado o padr $\tilde{A}\pounds$ o RS-232 de comunica $\tilde{A}\S\tilde{A}$ 6 de dados.

Depois de definir que seria utilizado a porta DB9, era necess $\tilde{A}$ ;rio criar um circuito que fosse capaz de identificar quando essa transfer $\tilde{A}$ ancia estivesse acontecendo, ou seja, um circuito que fosse capaz de reconhecer quando o computador estava enviando um frame de dados para FPGA. Este circuito deveria ser capaz, ainda, de transformar os dados que estavam sendo transferidos de forma serial, para o formato paralelo, tornando assim poss $\tilde{A}$ vel a leitura correta dos dados, possibilitando o seu uso em outra parte do circuito. A FIGURA AQUI mostra os blocos

 $1\tilde{A}^3 gicospara este circuito. Nesta FIGURA podemos observartr \tilde{A}^a sblocos de grande import \tilde{A}ncia, a sabebit \tilde{A} © detectado, a entra da Enable de steblocomuda paran \tilde{A}-$ 

 $vell \check{\tilde{A}}^3 gico, alto ativando as simoblo co Registra Dados, oqualinicia defato a leitura do frame de dados en violenta, tornando poss \check{A} veluma no valeitura. Sendo que a entra da \check{A} © correspondente a ostopbit, ou se ja, o \check{A}^o ltimo bit do frame de dados, indicando que a que les determinados dados for ambidos com su constante de la co$ 



Figura 17. Circuito RegistraDados

J $\tilde{A}$ ; o bloco Contador, tem uma fun $\tilde{A}$ § $\tilde{A}$ £o por demasiada simples, ele  $\tilde{A}$ © ativado quando se inicia a leitura de um frame de dados. Ele  $\tilde{A}$ © um contador de

img/p4/aa2.png

Figura 18. Circuito AtivaRecepçÃ\$o.

$$\label{eq:main_solution} \begin{split} &\text{m}\tilde{\mathbf{A}}^3 dulo 10, ouse ja, \tilde{\mathbf{A}} @ capaz degerar dezesta dos distintos. Ele \tilde{\mathbf{A}} @ utilizado para ativar as a \tilde{\mathbf{A}}-dados dados distintos de dados dos deformas erial, ouse ja, depois que os bits vindos docanal decomunica \tilde{\mathbf{A}} \S \tilde{\mathbf{A}} \pounds o serial foredade dados doregistra dor para lelo, pois essevalor decodificado gerar \tilde{\mathbf{A}}! `umn \tilde{\mathbf{A}}-vell \tilde{\mathbf{A}}^3 gico alto, on de essevalor alto \tilde{\mathbf{A}} @ aentra dado \mathbf{Clock} doregistra dor para lelo. Essai de iatornar -se-\tilde{\mathbf{A}}! `mais clara de pois que o circuito interno doblo co Registra Dados for observado. \tilde{\mathbf{A}} importante saliente dados de la comunica al comunica a su comunica a su comunica a su constante de la comunica a su comunica a su$$

O bloco RegistraDados, dentre, os blocos descritos,  $\tilde{A}$ © o mais importante, pois ele  $\tilde{A}$ © o respons $\tilde{A}$ ; vel, por, de fato, armazenar e transformar os bits do formato serial para paralelo. O circuito interno para este bloco pode ser observado no ANEXO 1. O funcionamento deste bloco  $\tilde{A}$ © bem simples. Depois de ativado, inicia-se a leitura e convers $\tilde{A}$ £o dos dados para o formato paraleloa cada pulso do clock, sendo que o registrador de entrada de dados, est $\tilde{A}$ ; conectado, tamb $\tilde{A}$ ©m a outro registrador de sa $\tilde{A}$ da de dados, onde cada Flip - Flop de acordo com seu valor posicional est $\tilde{A}$ £o conectados entre si. Observem que os dados que est $\tilde{A}$ £o no registrador de sa $\tilde{A}$ da de dados, s $\tilde{A}$ 3 $estar \tilde{A}$ £odispon $\tilde{A}$ -veis, realmente, quandoovalordocontadorestiverem9, evidenciandoassim, quetodososbits foramlidos

Vale asseverar, que os bits advindos da porta serial estão sendo transferidos a uma taxa de 9600 bits por segundo, ou 9,6kbs. Isto foi definido no software que fora desenvolvido tendo como objetivo justamente fazer esta interface entre o usuÃ;rio e o circuito projetado.

Quando se fala em comunica $\tilde{A}\S\tilde{A}$ £o serial, o sincronismo utilizado para recep $\tilde{A}\S\tilde{A}$ £o dos dados, deve ser observado de forma minuciosa, visando a leitura correta dos dados que est $\tilde{A}$ £o no frame. Desta forma, tentando resolver o problema do sincronismo no projeto desenvolvido foi utilizado o seguinte pensamento: como a frequ $\tilde{A}$ ancia do clock da FPGA  $\tilde{A}$  $\mathbb{C}$  de 32,768 MHz e a taxa de bits por segundo utilizada na programa $\tilde{A}\S\tilde{A}$ £o  $\tilde{A}$  $\mathbb{C}$  de 9600 bps, fazendo 32768000/x = 9600, teremos X valendo aproximadamente 3413, ou seja, usando um contador de m $\tilde{A}$ 3dulo17paraalternarumFlip-Flop

 $Te obter uma frequ\~{A}^{\rm a}ncia 34 vezes menor, sendo que em seguida foi necess\~{A}! `rio in ser irum contador de monta de la contacta de$ 

# 3.4. Unificação dos blocos em um projeto

Diferentemente do problema anterior, no problema 4 a tarefa dada como prioridade a um subgrupo, assim como a tarefa de refatora $\tilde{A}\S\tilde{A}\pounds$ o do circuito e montagem do cabo de transmiss $\tilde{A}\pounds$ o foram dados como prioridades a outros grupos. Apesar de estarem respons $\tilde{A}$ ; veis, o respectivo

grupo  $n\tilde{A}\pounds o$  tirava de ningu $\tilde{A}$ ©m a responsabilidade de montar por si  $s\tilde{A}^3$ ocircuitonovamente, embuscade aprender por inteiro of un cionamento do mesmo.

Ao receber os blocos, n $\tilde{A}$ £o foi dif $\tilde{A}$ cil mont $\tilde{A}_i$ -los em um  $\tilde{A}^o$ nico projeto, uma vez que, semelhante ao problema anterior, teve-se ao lado um diagrama com todas as conex $\tilde{A}\mu esepadr \tilde{A}\mu esdecada unida del \tilde{A}^3 qica alipresente, e, al <math>\tilde{A}(\tilde{C})m disso, todas j \tilde{A}!$  'estavam devidam

## 3.5. Refatora $\tilde{\mathbf{A}}\S\tilde{\mathbf{A}}$ to do circuito na protoboard

Para poder comportar a transmiss $\tilde{A}\pounds$ o serial, o circuito f $\tilde{A}$ sico precisava ser modificado, adicionando suporte a um conversor de tens $\tilde{A}\pounds$ o, alguns capacitores e um cabo de transmiss $\tilde{A}\pounds$ o serial. Al $\tilde{A}$ ©m disso, muitos dos componentes do problema anterior puderam ser retirados, muitos deles relacionados a entrada de dados, tais como o DIP Switch e resistores de pull-down. Um dos itens adicionados a protoboard foi o MAX-232, um circuito que converte a tens $\tilde{A}\pounds$ o vinda da porta DB9 do computador para a tens $\tilde{A}\pounds$ o na faixa TTL. Para funcionar corretamente, o mesmo foi adicionado ao circuito seguindo as instru $\tilde{A}\S\tilde{A}\mu esdafigura$ ??

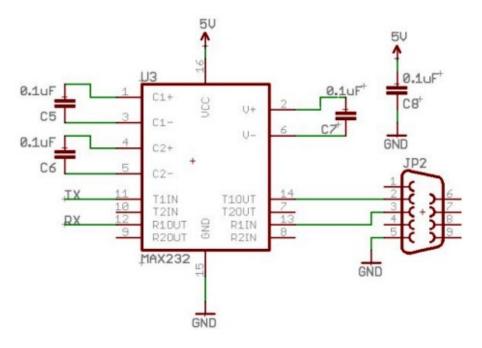


Figura 19. Circuito do MAX-232.

Para o cabo de comunica $\tilde{A}\S\tilde{A}\pounds$ o, foi utilizado um cabo antigo e uma porta DB9 f $\tilde{A}^a$ mea. No DB9 foram soldados fios nas entradas TX, RX e GND, mesmo sabendo que apenas a porta TX seria usada, uma vez que os dados seguiriam uma via  $\tilde{A}^o$ nica do computador para o circuito.

# 4. Discuss $\tilde{\mathbf{A}}\mu esere sultados$

Nesta sess $\tilde{A}$ £o ser $\tilde{A}$ £o abordados os principais resultados obtidos, os testes realizados e, al $\tilde{A}$  $\tilde{C}$ m disso, ser $\tilde{A}$ £o abordados alguns detalhes que dizem respeito ao circuito l $\tilde{A}^3$ gico.

# 4.1. Testes l $\tilde{\mathbf{A}}^3$ gicosnoambiente Quartus II

 $\label{eq:passados como tarefas para os subgrupos, os testes $1\tilde{A}^3 gicos for am realizados bloco-a-bloco, tentando diminuira om \tilde{A}!'ximo a chance de qual que rerro de implementa \tilde{A}\S \tilde{A}\pounds ode l\tilde{A}^3 gica. Para os para le lo, dado of atoque esses \tilde{A}\pounds oos \tilde{A}^o nicos itens que o grupo n\tilde{A}\pounds o trabalho u ou conhecena escala exigi$ 

### 4.1.1. Testes da $Mem\tilde{A}^3riaRAM$

Inicialmente, foi feito um conjunto de testes b $\tilde{A}_i$ sicos para verificar se a mem $\tilde{A}^3$ riaestavasendocapazdedistinguirosmomentosdegrava $\tilde{A}\S\tilde{A}\pounds o/leituraegravandoapenasumd$  EB1=0, EB2=0, EB3=0). Avaliandoosresultados, percebe — seumaconstantenassa $\tilde{A}$ -das0,1,2,3,4,5,6,7queequivalemaosprimeirosvaloresenviadosnomododegrava $\tilde{A}\S\tilde{A}\pounds o$ , apontandoosud

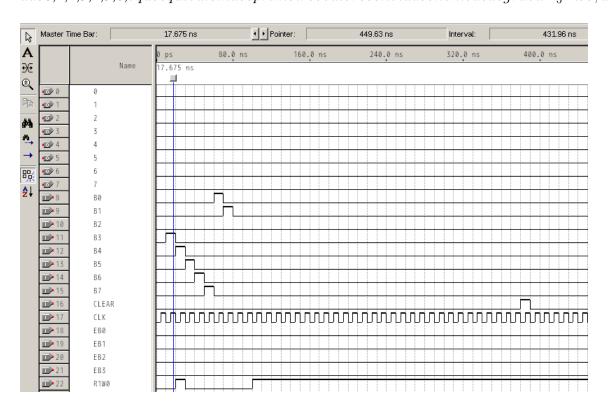


Figura 20. Teste de persistÃancia e modo de operaçÃ\$o

Prosseguindo testes, teste anterior foi repetido em os escala de variação utilizando-se todos uma maior en- $\operatorname{mem} \tilde{A}^3 riaRAM.Oesperado \tilde{A} \ \hat{C}) que as a \tilde{A}$ disponÃveis da da equivales sea oprimeiro valor de entra da emcada uma das cA @lulas, epara cada per A-lulas and established a constant a constan $odo de clock entre 1e15, as entra das deveriame qui valeras sa \^A-$ 

 $das quando a mem ilde{A}^3 ria estives seem modoleitura. Ous eja, seem loop deen tradas constantes, quando for$ 

#### 4.2. Funcionamento do Circuito

Segundo os requisitos do Problema 4, o usuário deve entrar com coordenadas em um software que se encarregará de direcionar os dados para o circuito, no qual o tratamento de dados será feito. A partir desses dados, existem dois momentos:

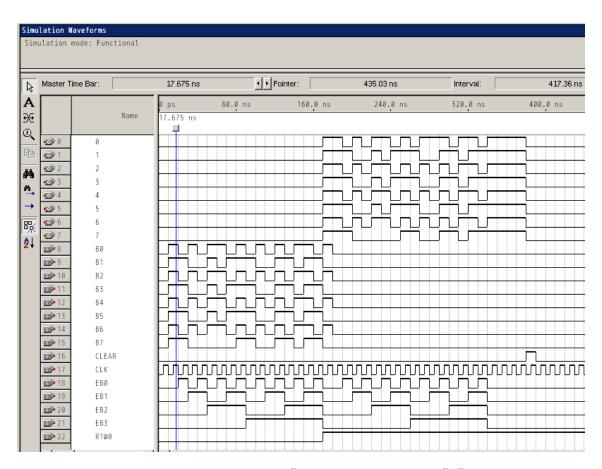


Figura 21. Teste de persistÃancia e modo de operaçÃ\$o

- Modo Planejamento: O usuário insere 15 coordenadas nas quais deseja que fiquem seus barcos, inicialmente todos os pixels da matriz estão apagados.
- Modo Jogo: O usuário tenta acertar os pixels que representam barcos, caso acerte, o pixel acende. O número máximo de tentativas Ãⓒ de 20, e caso não consiga encontrar todos os barcos, o jogo Ãⓒ encerrado.

## 4.3. Testes prÃ;ticos

Antes de realizar testes do circuito Protoboard, fazia-se na necessÃ;rio fazer demarcação dos pinos adicionais ferramenta Quartus II e gravar o circuito  $1\tilde{A}^3 gicodomes mona FPGA dispon \tilde{A}$  $velnolaborat \tilde{A}^3rio. Dada significant equeda de uso dos pinos do problema 3 para o problema 4, n \tilde{A}\pounds o foine de la fina della fina de la fina de la$ 

Dispondo-se de todas as ferramentas necess $\tilde{A}$ ; rias, o teste foi realizado introduzindo-se todas as coordenadas poss $\tilde{A}$ veis via software...

## 5. Conclusão

Observando os requisitos para o desenvolvimento deste circuito digital,  $\tilde{A}$ © not $\tilde{A}$ ¡vel que nem todas as funcionalidades foram alcan $\tilde{A}$ §adas. A configura $\tilde{A}$ § $\tilde{A}$ £o start-stop ass $\tilde{A}$ ncrona n $\tilde{A}$ £o foi obtida com sucesso, mesmo depois de realizados diversos testes no circuito projetado para realizar esta fun $\tilde{A}$ § $\tilde{A}$ £o, n $\tilde{A}$ £o se obteve  $\tilde{A}$ axito, tornando, a partir disso, invi $\tilde{A}$ ¡vel a utiliza $\tilde{A}$ § $\tilde{A}$ £o do modo jogo a partir da comunica $\tilde{A}$ § $\tilde{A}$ £o serial. N $\tilde{A}$ £o se sabe ao certo o que motivou esta falha, uma suposi $\tilde{A}$ § $\tilde{A}$ £o se refere ao fato de que possivelmente foi utilizado uma frequ $\tilde{A}$ ancia err $\tilde{A}$ ′nea para se ler os dados oriundos da porta serial.

Afora este problema relatado acima, todas outras funcionalidades estão funcionando conforme o solicitado, ou seja,  $1\tilde{A}^3gicaderesolu\tilde{A}\S\tilde{A}\pounds odoproblema est\tilde{A}!$ 'correta. I sto setorna mais concreto de vido a osucesso fat  $\tilde{A}$  $dicoal can \tilde{A} \S a doat rav \tilde{A} \textcircled{c} s dost est es realizados. Tendos idor evisado es implificado v \tilde{A}! `rias vez es utilizados. Tendos idor evisado es implificado v \tilde{A}! `rias vez es utilizados. Tendos idor evisado es implificado v \tilde{A}! `rias vez es utilizados. Tendos idor evisado es implificado v \tilde{A}! `rias vez es utilizados. Tendos idor evisado es implificado v \tilde{A}! `rias vez es utilizados. Tendos idor evisado es implificado v \tilde{A}! `rias vez es utilizados. Tendos idor evisado es implificado v \tilde{A}! `rias vez es utilizados. Tendos idor evisado es implificado v \tilde{A}! `rias vez es utilizados. Tendos idor evisado es implificado v \tilde{A}! `rias vez es utilizados. Tendos idor evisado es implicado v \tilde{A}! `rias vez es utilizados. Tendos idor evisado es implicado v \tilde{A}! `rias vez es utilizados. Tendos idor evisado es implicado v \tilde{A}! `rias vez es utilizados. Tendos idor evisado es implicado v \tilde{A}! `rias vez es utilizados. Tendos idor evisado es implicado v \tilde{A}! `rias vez es utilizados es implicado v \tilde{A}! `rias vez es utilizado v realizado v reali$  $ficos para atare fa at \tilde{A} @ chegara os is tema mais simples, funcional e prof \tilde{A}$ cuo. De maneira se mel hante a os problemas anteriores, o circuito final deste problema mante veu mabo a establica de la constant de la con $velainicializa \tilde{A} \S \tilde{A} \pounds o de outrapartidado jogo batalhan aval.$ 

Vale acrescentar, que os conte $\tilde{A}^{\circ}$ dos estudados para resolu $\tilde{A}\S\tilde{A}\pounds$ o do problema, os quais de uma certa maneira gerou conhecimento, tanto em grupo quanto individualmente, s $\tilde{A}\pounds$ o de fundamental import $\tilde{A}$ ncia na  $\tilde{A}$ ; rea da eletr $\tilde{A}$ 'nica, principalmente em rela $\tilde{A}\S\tilde{A}\pounds$ o a comunica $\tilde{A}\S\tilde{A}\pounds$ o serial de dados, a qual  $\tilde{A}$ © amplamente utilizada hoje em dia. N $\tilde{A}\pounds$ o se pode esquecer,  $\tilde{A}$ © claro, das m $\tilde{A}$ ; quinas de estados, as quais s $\tilde{A}\pounds$ o utilizadas em grandes aplica $\tilde{A}\S\tilde{A}\mu es.Sendoassim, estesconte<math>\tilde{A}^{\circ}dos, eoutrosmais, ir \tilde{A}\pounds ocontribuir de formasigni ficativa per applica <math>\tilde{A}\S\tilde{A}\mu es.Sendoassim, estesconte \tilde{A}^{\circ}dos, eoutrosmais, ir \tilde{A}\pounds ocontribuir de formasigni ficativa per applica <math>\tilde{A}\S\tilde{A}\mu es.Sendoassim, estesconte \tilde{A}^{\circ}dos, eoutrosmais, ir \tilde{A}\pounds ocontribuir de formasigni ficativa per applica <math>\tilde{A}\S\tilde{A}\mu es.Sendoassim, estesconte \tilde{A}^{\circ}dos, eoutrosmais, ir \tilde{A}\pounds ocontribuir de formasigni ficativa per applica <math>\tilde{A}\S\tilde{A}\mu es.Sendoassim$ 

### 6. ReferÃancias

Nessa se $\tilde{A}\S\tilde{A}$ to constam os trabalhos utilizados como base te $\tilde{A}^3$ ricaque foramnecess $\tilde{A}!$ riosparachegarasolu $\tilde{A}\S\tilde{A}$ todescritanesserelat $\tilde{A}^3$ rio.